(19) 日本国特部学(3 P)

8 ₩ K # (18) 4 開

特開2000—156710

(11)特許出數公開發學

(P2000-156710A)

平成12年6月6日(2000.6.6)

(43)公附日

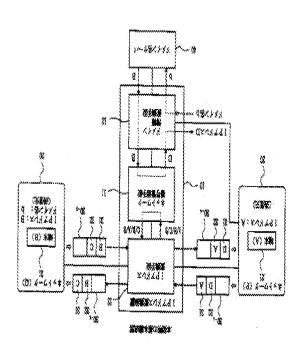
| 数 到網灣 | | | ゲードコーナ・(参教) |
|--------------|--------|---------------------|-------------|
| HO4L | 11/20 | æ | 5K030 |
| | 311/00 | 3100 | 5 K 0 3 3 |
| | 11/20 | 1020 | |
| | HO4L | HO4L 11/20 11/00 | |

| (21) 出數等等 | 棒藏 4710—328253 | (アリ知識人 | 000005223 |
|-----------------------|-------------------------|----------|--|
| | | •••• | 第上通株式会社 |
| (22) (11 88 (B | 平成10年11月18日(1998,11,18) | | 体後川県川麓市中原区上小田中4丁目1番 |
| | | | ** |
| | | (72) 黎明報 | 条件 義弘 |
| | | | 神参川県川崎市中原区上小田中4丁目1番 |
| | | | 1 8 第七週株式金紅石 |
| | | (74)代理人 | (74)代理人 100072530 |
| | | | 并继士 并桁 萬一 |
| | | ドター・ム(物 | F ターム(参考) 5KO30 GA08 (IA(B) HC14 HD01 HD77 |
| | | | HINGS KADI KADS LDIS MOIU |
| | | | SKIRS AADS CBOS CRII DADS DRIB |
| | | | DB19 ECO4 |

エアンドラスが被機類 (54) [新明の名称]

窓り、ジッチペート1Pとドレスに第一の参与が依用されているネットワーク関をプライベート1Pとドレスの ネットワーク版の遺伝を可能とするアドレス変換製像に シャイスートーサンドデアスが海底がちたちめ 務既なり行通信に継ぎする。 [19.88]

福来を心れかれ状物するネットローク難の通信が行会む ンセスペートコアンアンスが在与かれた [解決手段]



Ф

「本学を紹介でクタを記録」

「額水塩1】 プライベート1Pアドレスが付与された 塩末をそれぞれ収容する複数のネットワーク関で通信が 行われる場合に、通信が行なわれるネットワーク関に設 ます。 通信が行なわれるもののネットワークにおいく使用されているプライスート1PVドレスのサンネットワーク報やもおいネットワーク報やを記録し、ネットワーク報やの変徴を行った場合に対数値像のネットワーク部やの対応を記録するネットワーク報告を対応を記録するネットワーク報告を対応を記録するネットワーク報告を対応を言いませ

国…のネットワーク番号が返復光の盤米が収録されてい 一ク毎号が後用されていた場合は、サーバより回答され れプリムムートコアアドラスのネットワーク報与を議会 吸れ鉛線で、液液液のアルイムードコアゲアスや液溶形の器状に適合すたデメイン複数液液中吸が痛べたけか たスとかがたとかに、アメインをからプライスート1P アナフス多条線が砂ややーズ合体のカーマアアンスの題 い命わせを行い、数サースマの液積粘繊末のプライベー ト1.Pンドレスが国際合れたと参行、国家をれた選修集 議状のプライスート1Pアドアスのネットワーン締命と るネットワーク言語とら他用されているが治がを創題を シャワージ権の権限手段パポット議勝つ、選一条シャロ 用の雑状が数線をなってるをファワークにおこと数無が 3/ アワーン発命を気行のもと信的をジャワーン発の鉄紙形 一つのネットワーク内の指来がの他の大 シャワーダ気の凝米のアメムク独奏網線船にアフスカウ だいいない キットワーク 海布 岩液板 した 被塞 価値の 子 を奪後カする競技版1部数の1Pアドリス影験装置。 [第本版 2]

9

【糖水斑3】 前部ネットワーク番号管理手段は、前部1Pアドレス変換手段またはドメイン情報変換手段に移ってファインで表表が行われた際にお終された。 ロファドレスの変換が行われた際に需要された変換前後のネットワーク番号の前線を指表する指示が入力されるまで保持し、

補記しアアドレス変換手段またはドメインイ機数変換手段 は、送信元キットワーク及び送信先キットワークが相割 ネットワーク番号音組手段に突旋前後のキットワーク番 かプラムを受信したときに、数1Pデータグラムの送信 近1Pアドレスのキットワークを同一ためる1Pデー がプライを受信したときに、数1Pデータグラムの送信 近1Pアドレスのキットワーク番号が相記ネットワーク 像等管理手板の送信用のキットワークの変換曲のキット フーケ発与と同一でわる場合は、送信元1Pアドレスの ネットワーク番号を変換能のキットワーク 都号に対策し 不多トワークをある変換にのキットワーク 都号に対策し たいたのをが相記ネットワーク 都号に対策し かトワーク番号と同一にある数合は、送信先1Pアドレスのキットワーク番号と対応し フトワーク番号と同一にある数合は、送信先1Pアドレスのキットワーク番号と対応し シャワーク番号と同一にある数合は、送信先1Pアドレスのキットローク番号と対 なりトワーク番号と同一にある数をは、送信先1Pアドレス

するどのに権債され、 総信窓のプリイムートIPアドレス内のキットワーク総 やと送電先プリイスートIPアドレス内のネットワーク 維めが囲ーためも適値に対した収積複数をされたキットワー 一ク権与に関一のキットワーク維与に教護とのにを特 数とする解表項1または蓄表風2監機の1Pアドレス 機能機。

80

【総米権5】 面配ネットワーク番号管機中設は、通路が行われる複数のネットワーク間でルーティング情報の交換が自動的に行われている場合に、接ルーティング情報を受けて、ルーチング情報に合まれているネットワーク番号から合ネットワーグにおいて使用されているネットワーフーク番号を抽出して記録するように構成されたに、全体後にする路線を展1部級の1Pアドレス契数数限。

1000

9

【返囲の幾する技術分類】本発明はブライベート1Pアドレスが使用されているネットワーク館の通信を可能と

するアドレス変像接觸に関する。 【0002】インターネット遊像に使用るれる1Pアド ソスは関節的に管理されており、インターネット遊信を

アスは顕然的に整理されており、インターネット適価を行う場合を行う場合には、Pアドレスを一気的に参組、CCCでの国際的機関またはそれより参照を受けた管理機器(B本の場合、B本メットワーク・インフォーメーション・センタリアイググローグ・インフォーメーション・センタンロアイグ)からインターネットにおいてユニークとなり「Pトーンローバル」Pアドレス(公共IPアドレスの関す)をドメインをの風が変更のことになっている。ぼった、グローバル」Pアドレスを表現をしなければインターネット通信を行っては、

100031 これに対して、インターネット海線を行わない。AN (ローカルエリアネットワーク) などのネットワークでは低線の1Pアドレス (以下、グローバル1 Pアドレス以外の1Pアドレスを非の式1Pアドレスと 記す) を使用することができる。しかし、インターネット技術の線準化組織である1ETF (InternationalEngineering Task Force) が公園しているR.F.C (Requesting Task Force) が公園になってインターネット技術を行った場合に開墾が生じないよう、インターネット技術を行ったないにより、インターネット技術を行ったないしるNなどではプローバル1Pアドレスでないによが観測できる特定の参号をもつ1Pアドレス(呼公式アドレスの一種であるが、以下、ブライベート1Pアドレスにおけ、を使用することが推奨されている(詳細は終

20

100041 一方、近年におけるインターネット連結の急遽な移居に存む、グロースキーPケドレスの告認を懸めなれる状態になっているれる、大衆の1.Pケドレスやのなれる状態になっている。大学の1.Pケドレスやの表とするの様をとのネットワークに対してグロースル1.Pケドレスの不足に対めたる。企業などにおいてはLANの必需ではブリイベート1.Pケドレス(または、罪公式1.Pケドレス)を後用し、本郷のネットワーグとインダーネット通信をおのものもある。

100051というが、LAN(グライベート・ネットワージ)の急減な歯値とインターネット選減の権及に伴りた、LAN点への数銭のなを活動したプライベート1アアレスを用いて構築されたLANや、国これいにソライベート1アアドレス投資したで、アワックースが構成された他のネットワーグを接続したで、アワックースが構成された他のネットローグに投資に、次のような組織される。指述のグライベート1アアドレスにファイスの一部であるネットワーン無等第分が特定の数字に固定されてあり、プライベート1アイドレスとした依相できる維みの額圏が比較的狭いたる、

0

のが後も…数色である。

9

数ならネットワークに面…のシッイペート1Pアドレンが依用されたこを目標性が大きて。国一のブッイペート1Pアドレスが後囲はれたいの回端性があるメットワーク国士を集中の場合の場合によったイートライドングーネットが存む。国上のブッイペートを活力を集中の場合を発展した。10人の大の状況を内容を変更しない。イート1Pアドレスを後囲に使用したの影響内容を変更しないことが顕ました。10人の大人を状況を5、ソッイペート1Pアドレスを後囲に使用している組織のネットワーク相互を、既に接触されている本メットワーンの環境を変更することなしに接続にきるよっにする1Pアドレス数機振躍の実現が監禁れている。

[0006] [従来の技術] (1) 1.アアドレスの構成

0

下、「サンネット」と組むした呼び、全サンネットに付与した1. アアドレスの第の余サンネット獲のと輝んだい 名類のピットが"O"な、蓋ペイアットがネットローク修移(他の図面を飲み、図にはネットワーク修歩をN.W 使用されるビット袋である。また、クラスBは先頭の2 ビットが2編数で"10"、続く14ビットがキットワー る。 サンギット 毎年はポスト数号の一倍を使用するもの 風俗のように、TOP/1 Pプロトコルを被用するイン 機関するためのアドワス第令(以下、ネットローン維制 表) を観別するれるのアドマス第分(以下、サスト巻や 金数のネットワークには、内部のホスト数が多い大規模 なネットワークな物の一だが、無々のネットワーグ(ロ ネットワーク発生の桁数はネットロークの超線・路域に **ポカム版文とこる。「クサス」はネットワーク等の行為術を変用するネットローンかめるがボすものにある。** 100071 図16の(3) は各クラスの1 Pアドレスの機 校を選示したものだあるが、選示のように、クラスAは 勝歩でも割せ、た、数を名がシャだを又下整歩が終った いる。図16の指題のはネットワーク服务とボスト務券に 100081 1816的(1) にがすまるに、クラスAでは2 **4 ピットをポスト発与に使用があるが、実際にはネッド** ワーン医の錦光言器幾言を又す締め免題の年ののことは 少なく、ネットワークなや無言語鑑的するのと推進かあ トの数及び個々のサンネットに合きするサンネット番号 (3) に路線し有せるためカットを発行をした数をだける 五部七)をもなる32万シャル権表がなれてる。しかで、 (ローガラ盤) を回復屋の無後に赤しちのも後でれる。 このほかにクラスDなどもあるが図示は省略する。 1。た、然く21アットがネットワーク権与行なびたで タータシー網報目おは名「アアドラズはネットワーク と、そのネットワーダ気の鋸头の柱スト(羅 のアンド教は鑑録かめめた。 サンネント解毒は医16の ク番号、クリスでは先頭のコピットが2強数で"1.1 ーセラ鑑)の长以下数は少ねてが多数のネットワーク 心。 疑難的が気ををシャワークやキアをシャワーク デスト等やかの鑑像や図16の(3) パ米ヤ!! が鑑者 10

【0010】シシスBは最初の2ピットが2道数で"10"であるので、最初の桁の数値範囲は「128~191」となる。クラスCも関係であるが、範囲を省略したグラスD(参初の4ピットが2道数で"1110")やグラスE(を初めるビットが2道数で"1110")やグラスE(を初めるビットが2道数で"1110")やグラスを、最初の桁に使用できる数値の範囲は「10")がかっちゃ下をと (23 1になる。そにて、全クラスの12でドレスは問題(2)の右額に記載したように10. H. H. H. (クラスAの例)のように表表れる(Hはホスト等号で、またの数値によって11Pデドレスのクラスを観測するにと表示さる。

S.

「0011]以上の1Pアドレスの構成は公式1Pアドレスでも非公式1Pアドレスでも同一であるが、前部1-ETFが公舗しているRFC1697ではグローバル1Pアドレスでないことが確別できるプライペート1Pアドレスの後継を指続している。図JTRRFC1697に規定されているプライペート1Pアドレスの数値を出しているプライペート1Pアドレスにあるが、図示のように、プライベート1Pアドレスについては金額を施した部分にして、プライベート1Pアドレスについては金額を施した部分によるのである。例えば、クラスBケクラスCでは差別の指している。クラスCの総合には数別の2を示されたれている。クラスCの総合には数別の2を示されている。クラスCの総合には数別の2を示されている。クラスCの総合には数別の2を示されている。クラスCの総合には数別の2を示されている。クラスCの総合には数別の2を示されている。クラスCの総合には数別の2を示されている。クラスCの総合には数別の2を示されたれている。クラスCの総合には数別の2を示されている。クラスCの総合には数別の2を示されている。クラスCの総合には数別の2を示されている。

8

れぞれ256しかない。 10012】 題なるキットワークで全く圏ーのアドレス が使用される確率はキットワーク的のポスト数などが大 さく影響するのでどのクラスが高いとは窓えないが、ど のクラスも22ピット中に自由に使用できない数値が存在 する少、選枚範囲が築くなるので、プライベート11アゲ ドレスにおいては異なるキットワークで関ーアドレスが 使用される確率は遠くなる。、彼って、独自にプライベート ト17ドアンを割り付けた250のキットロークで適信 を行う場合には、商ネットワークに同一アドアスが存在

8

しるこの角性魅力する方解がある。

10131(3)/ルイベート17/7次無総米

のインターネット複雑も注 ※に、ブルイベート L Fンドレスを復用したいる2つの ネットワークにそればれ難する編末間を設績する結束技 癖について説明する。第来技術ではブルイベート L Fンドレスを使用しているネットワークが他のネットワーク ドレスを使用しているネットワークが他のネットワーグ と通信を行う縁合にグローベルなインターネットを介し で接続する方法がとられている。この方法は、等関平9-2331128会額などにも記載されているが、以下、何公総 に記載されている一方の端来がプローベル I Fンドレス 参もし端末(サースを包む)である場合を倒に、従来技 参の技術な技を認むしる。

【0014】図18は前部公報中の図1に窓載されているインターネットワーク業域のフロック図に商公織の設別 12分を登載して付加したものである。原公総中の「公式 12プドレス」は本明維着中に監載されている「公式 12プドレス」と第一のものであるが、図16の説明の中では同公義の記載に合わせて公式 12プドレス」は本別総案中の「神公式 12プドレス」は本別総案中の「神公式 12プドレス」は本別を表中の「神公式 12プドレス」は本別を表中の「神公式 12プドレス」(グライベート 12 アドレス 20 も範囲が広い)と第一のものであるのでその音楽は使用する。

100151いま、図18のプライベート・ネットワーク302 内の端来226 (歯々の端来を指す物のは端来Aなどと約十) には何れも第2次1 Pアドンスのなが付与されているが、その中の編末Aがプライベート・ネットワーン302 外のサーバ305 (以下、サーベSと続け) に対して放蕩を行うものとする。

【0016】銀信用の鑑素Aは準備相手のドメインをは 着っているので、サースSのドメインを(「ffp.ont.c り か」とする)を製信先アドンスに指索して業権す る。鑑米Aが数鑑されているルータ234 (以下、ルータ Kと続す)はインターネットワーク201 鑑に設けられた ルータ208 (以下、ケータNと組す)を介し、顕像の社 発でこのドメインを考める地様(サースなどを含む)の 1 Pアドレスをインターネットワーク201 億に関い合わ 社る。その循環、増配ドメインを整ちらサースのの表式 1 Pアドレス(「150,96,10.1」とする)がエンターネ ットワーク201 億から国家される。

Ç

(2)

100181 104ンな神機を出りされないために、図18ではゾッイペート・キットワーク202 ウルーダNの版に数けられたアドレスを複数機204 においてゲドレスのイスのが物を作う。アドレスを分をですースのアメインを布装値先アドレスとする「P/ケットを受信すると、サースの「アゲドレスをインターキットワーグ201 個に高い命われるとからに、サーズSの存む対グドレスとしてゾッイペート・キットワーグ202 だのみを飲むもり、から、プッイペート・キットワーグ202 だのみを飲むもり、から、プッイペート・キットワーグ202 だのみを飲むもり、から、プッイペート・キットワーグ202 だのみを飲むもり、から、プッイペート・キットローグ202 だのなんがんもり、から、プッイペート・キットローグ202 だっちで数任使用されていない神公式 IPアドレス(「120年の30-1」とし、「110円」のと認定する。を発売したメットを送信する。

【0019】※いた、先の匿合やにおしてインターネットワーク201 値からサース3の公式 1 P / F / F / 150.36.10.1 」(以下、「1 P - D) と略能する)が回答されると、アドレス変換機像204 は公式 1 P / F / F / 1 P - D) と非公式 1 P / F / F / 2 / 1 P - C] を対応させて記憶しておき、端末Aから送信されるパケットの遺信能アドレスの「1 P - C 」を対応させて対象、端末Aから送信されるパケットの遺信能アドレスの「1 P - C) を「1 P - D) に変換したインターネットワーク201 個に遊出する。

Š

【0020】 -- 方、端来本には非公式! Pァドレス (「154.100,10-1」とし、「IPーA」と整部する)が 密与されているので、パケットの送電元のアドレスには この「IP-A」を設定する。インターネットワーン30 1 には非公式 I Pァドレスは適用しないため、アドレス 変権破棄204 は層知の方法で端来Aに対して公式 I Pァ ドレス (「150.47.1」とし、「IP-E」と解説す る)を取得し、「IP-A」と「IP-E」の対応を監 億しておく。以後、端末Aから送ばされるパケットの深 得完 I Pァドレスに設定されている「IP-A」は「I

【0031】サーバS値から端末々にパケット有談信子とも場合には送信在1. Pンドレスとして端末々の公式 I. Pンドレスとして端末々の公式 I. Pンス / I. Pンイベート・イントワーク302 に送信する。成って、プライベート・イントワーク302 に送信する。成って、プライベート・イントワーク302 内に送信先の公式 I. Pンドレス / I. Pン / Pンス / I. Pンが存在してもその編末に対してパケットが送信がおろいるはない。

4

【0022】(3) 1. Fアドレス密塞七笠のボ、アウエムート」 Fアドレスを復居するネットローン プラエスー・ネットローグ) 互の端来がインターネット技術を行り盤におひの銀巻のアドレス密電技術を対象におひの銀巻のアドレスの影響も強力的だが、安介、第米技術におけのアドレスの影響も発売していた影響をある。

【0023】上部の倒たはアドリス変複減概を続けたア

98

ドレス変複を行ったいのが、気球技術では、NATや1 Pテスケアード(または、シルチNAT)と呼ばれる技術をエーメダン・エアケエータサーに口臓されるけったにも終めたがなからによったので変を行っ方法が一般的に無のれ 100241分 NAT: 機能にNAT (Metwork Address Presslation) について説明する。NATはRFC1631で複雑されているアドレス紫裳方式で、プライベート1Pアドレスとグローズル1Pアドレスを複様する機能である。 低価棒のルータにはこのNAT機器の溶験を一つの物像としているものも多い。図19はNAT機能を説明する図で、ネットワーツの構成と1Pアドレスの機能を表示すファーク (以下、LANと説す) 320 に接続されている後数の基末31 (特定の端末を指す準分には基本Aなビと説す) に今々には窓中に結構したようなプライベート・1Pアドレスが作作されているものとする。

(C)

【0025】このような橡皮において、LAN329 に被索されているプライペート1 Pアドレス「10.1.1.10」 やもつ端末Aからインダーキット通信(具体的にはグローバル・キットワーン380 を介して図示者略された他のネットワーンのの端末に接続)を行う場合には、端末Aはメータ310 を守してインダーキット個で表用するグローバケ1 Pアドレンとして、後えば、「20.1.1.10」 を収集する。

10026]ルータ310 はNAT機能を均機しているが、端末Aはソータ310 内のNAT機能により、インターキット側に対してはズライベートTPアドレスの「1011.110」が変えれ、インターキット個から送られてくる箱光アドレスのグローバルIPアドレスの「20.1.1.10」をサイドレスの「10.1.1.10」をもンパケットはNAT機能により箱発がガライベートIPアドレスの「20.1.1.10」をものでは、他って、この例ではグローバルIPアドレスの「10.1.1.10」とグライベートIPアドレスの「10.1.1.10」とグライベートIPアドレスの「10.1.1.10」とグライベートIPアドレスの「10.1.1.10」とグライベートIPアドレスの「10.1.1.10」とグライベートIPアドレスの「10.1.1.10」とグライベートIPアドレスの「10.1.1.10」が対応して使用されている形になる。図18により発出したIPアドレスの複数方法はNATを利用した方法であるとみるにともできる。

8

から最右型アドレスにグロー///// Pケドレス(個人類) 「30.1.1.10」) 多数領してLAN320 内の存在の籍米を指揮することはわか会い。

かれたいのセスト (猛米) か知われるが、半め密もたい も利用したアドレス変換を行う。超知のように、1Pア アフスなりの1参照もアクゴお中や総の修訂位置し、組 はロS「参照モデュの業上位に当れる寒ら幾のアプサケ により数定される。彼らた、ボート参与は1Pヘッグ内には設定されない。ボート巻のの割り当にはローカルに ないと最初の処理ができない。といったッなアプリケーン ロンセーカス方を貼れるのを一下権参言して入口権策の 5)について懲単する。1PマスカレードもNATに収 よう1 Pアドアスの叙載、語れ、1 Pアドラメ類なのゆ **冷忽数するのにおした、1ワケスをワードは光ート降**歩 締代アドウス及び返掘池アドウスはRFG191 も然通為 れるコアトックをお販金を含む、これに対した、ボード ※)の上位に当たる第4層に位置するTCPプロトコル IPPANDTHE (PAFRAI) たいるが、NATがプライベート1Pア ドッスとグロー 一少年之然仍行在存在去,於一下鄉南有一戶廠(級3 次に、IPトスカレード (マルチNATとも呼ばれ ボート番号が開催的に始められている。 [0028]

% C)

1003011Pでスカンードでも一つ(単れ気がめのれた数)のグロースターPアドレスを複数の端末431が2 をあるが、グロースル1Pアドレスを複数の端末が2 にはインターネット機能を行う製に値れるグロースルー Bアドレスとして [20,1,1,10] が割り当へられる。 を端末10,20,1,1,10] が割り当へられる。 を端末11,10,1 が割り当へられるはアソリケーションの模様に対応)の組み合われた。 20,1,1,10 はを含むサンカイベート IPアドレスとがに、1000のはないのに、1000の組み合われて、1000のはないのは、1000のには、アブリケーションの複様に対応。 20,11にボートをを含むケンティベート IPアドレスの対応の関を記す。この例には、アブリケーショ

ンとしてTainetが使用される整合、インターキット個の ※一ト参与として、総末Aに "100"、 線末Bに "101 、、以下面級にして端末氏に "104" が割り当てられ だいる。 端末EのようにアグリケーションとしてFFP も 使用される総合は例えばTainet(端末館のボート希导 "23")に対してボート番号 "104"、 FTP (端末館の ボート発号 "21")に対してボート番号 "104"、 FTP (端末館の 10031] 40031] ※明が解決しようとする課題】以上のように、結果技 維定はそれぞれプライベート1Pアドレスをもつ複数の 無米が接続されているネットワークを相互に接続する場 やにプライベート1Pアドレスをグローバル1Pアドレ スに変換したうえでインターネット(グローバル・ネット トワーク)を介して接続する方はがあるが、そのために は、必要な数のグローバル1Pアドレスをグローバル・ネット マーネット接続を行ってかけがたものにかにするが要がも ターネット接続を行っておがたものにかにするが要がも フ・木札に伴う中純達(数差)と数用を要した。

Ş

100331 また、NAT、IPさスタワードのこずたもグロースルIPドアスやボート等のは後継の際に整めに避り当れるれる、インターネット値かの総末や推断することはたかったファースの一キットはグライスリンクース・トロースが発売が高いが、クロースをインターネットでプリングに対けをない。から、アドレス後後の機能がある。アドレスを構造を選出を表現がある。アドレスを構造を通りが下レスの治療を選手の必要があり、アドレスを構造をあるためのが作りを表現する必要があり、アドレスを構造をあるためのが一般を表現する必要があり、アドレスを構造をあるためのが一方の対抗を選集をある。

С (ў ŝ

ケ原作曲対式液鏡らゆ、大熟剤なアドリス総裁用ゲーンドカカ製が分とアドレス密数器が対象が対象な対象の方 ローノンタインターをシャをややからいのなべかシャンー

ジジルズードもガアドラス言館 ーの総の対策国をおたてのネットワーダ圏がジャムムー ト1 Pアドレスの変更なしに適信可能とする1 Pアドワ 又被破破緩緩を腐むすることを口むかする。 の一本物制は、 (\cdot) ٥ ٥ **٠**

8 0

31は返復光1 Pアドンス、32は後億先1 Pアドンス、40 はドメイン名と1 Pアドンスを巡抜するサーバ(ドメイ ネットワーク20に収解される端来、10は通信が行なわれ 参総物学を総合は1 Pデータグラス30と記む)、31及び 【戦闘を解釈するための手段】図1は木巻別の1Pアド リス変複装置の基本構成図で、本発明の動作原理説判図 **参案的ないる。図中、20はアジイスート1 FF ドラス色** ※、30:~30.は1Pデータグラス(1Pデータグラム 321法1 Pデータグラス30のヘンダ群を構成する一部で、 ンチジーク20既に滎霧かれる1pアドレス然複線 今かお式れ雑米やんとれ式政祭をのポットローク、 了他女子及切點如一位物名。 *

8

[0037] 11~13は1 Pアドレス変像装置10内に設け られる手段で、11は適倍が行なわれる2つのネット以… クにおいた使用されているプライベートIPとドラスの **ナンゲン下衛の布包かケントワーゲ線即外路線をなかが** もに、ネットワーケ番号の変換を行った場合に変換前後 のネットローク郷のの気活や鉛線するネットローク雑多 参無甲級である。

た部隊なれたいた場合は、収益した1Pだータグライ30 与に変換するとともに、変換前後のチットワーン番号を対応させたネットワーク番号管理中級11に影響し、遂信 液体化しアデドラス82代のネットワーク等やや危能液物 ワーク20に向けて液循された 1. P データグラム30多数係 したれをに、収録した1Pドータグロム30のヘッタ側に 設定されている遺儀元1Pプドレス31と遊信先1Fアドレス32内のネットワーク番号を表ットワーク参号管理手 治1.27 ドレス81内のネットワーク権移と属一のネット ヤワーグにおいて使用されたいるネジャワーグ締歩とい の送館元1.4アドレス31内のネットワーク幾多か、送信 第ネットワーク20内に使用されたいないネットワージ線 先1 アアドレス33枚のネットワーク総称と同一のネット ワーク線や近本シャワーク器や海豚手般11に鉄複数の米 シトワーン発与として記録がれてこれ場合は、安保した 家のチットワーク参与の女信つた路線が右にこる窓線組 のネットローケ線やに製織したのも、繚笳1Pポータデサム30を液腐生ネットワークに流宿すや1Dアドレズ祭 【0088】1254米シャワース88の…つかの衛の米シャ ワーク聯形がネットワーク聯発衛艦手級11に液信的ネシ 縦11に密線をだんでをポットレーク線のか出数し、

繁雑手数11によった篠勢し、超ーネットワーク巻号が使 用されたいた場合は、ドメイン名が一つ40より田締され 名シルイスート I Bア ドアスのネットワータ 独事を認確 近の爆来31が収益されているネットワークにおいて使用 なれていないネットワーン巻の口密数し口の数数単独の手 ジャワーン務やや公信な名へ来ットワーク締め物展示院 11年節繰り、窓敷後のアタイペート1 Pアドレスを送探 ドフスソリト人七されたとさに、ドメイン名からゲディ **対した1.Pアドレスの語い会が有を行い、ドメイン名を** ース40より混合光端来21のプライベート1 Pアドレスが 国権されたわされ、国際された諸信先端末21のアサイベ 一下コワア オワスのチットワーケ総の内国…のそッセロ ---ク養母が液信元の糯末21が収容されているネットワ---ク20に対じた新馬が苦にいるな治がをを表ットワーが締む ムードコアア アフダ参数総かあの アメイン発 サース40% 【0039】13は一つのネットワーグ20内の端末21から 色のネットワーク20点の発展21のアメインを交易能化と i Gr 元の権夫3月7通年十万ドメイン御数変数甲級かあ

end (C)

名屋よした範囲ともお、以下においては狭確や行り強め そットワーン30及び鑑米31金キットローシア及び鑑米 イムートーサンドラスの多が存年が打ちいるが、以下で 【0040】次に、本発明の1Pアドレス変複級額の作 群奏、図1の一方のネットワーク20人の編表21から他の アワーマの気の鑑米のの部を。関1のネシアワーク20以 いずわもインダーネシャ通信を行わられるを創締とした いないため、2つのネットワーク2048にそれぞれ服務さ われても獲害な数の獲米の言語コアドラスポーカグル は鑑帐Aの1Pアドレスを「A」、端末Bの1Pアドア スを「B」と紹介。また、インターネット繊維において ネットワーク20円の端末21に対して通信が行むれる場合 A、海維指のネットワーク20及び維末21をそれがおネッ は道徳光は凝信先のアメイン名や用いた名称があのだー 数的であるが、端末Bのドメインを参「b」と語す。

30

翌1の権威がはアメムンをは1アドドレム教権機関 問う合むもめ。アメインダヤーズ40ほそのアメイン名物 でやけが必要でき、11の産がはボメメソ発キー149時題 [0041] 端末なが端末Bに対して単倍を行う場合に は治ず織米Bのドメイン名「b」を用いて液稿を開始す 10に入力されるが、エアアドレス級整数額10のドメイン 審監察権庁隊1314年メイン全会政府するカテメイン会中 ーン(40)にドメイン名(も)名もら編末の1Pアドレスを 他と種格が数数がれたではネットワーク医行際のわれた 笛のお指わアメイン他(も) 参もし 藩派の 1 アアドラメ が「B』 いわめいいや I PV FV KV 教教教験10〜通貨を いら凝整は間や割に丝子の国際ももののがアウ ゲークの形の通路はれる。 締数カリたかはなく、 60 40

機手段13は1 Pブドラス「B」を超信するオネットワー 【0042】 1Fア ドアス教教派数100 アメムア教権級 を参与物理を設しを全した。アアアンス(B)とのキッ アワーク報告が国一のネットワーク機等が組命右流 (編

数字数字表态。

、1Pアドレス教権議額10Piのネットワーク総名管理 ットワーク P 2 ネットワーク Q 内ではプライペート 1 Pアドレスのみが復用されているため、国一のネットワー PのACIPアドレス「B」内のネットワーク維修と随… 爆金は、ドメエン権敷援衛手数13はネットワーク締め置 のネシャワーグを対け出てた数用がれたでもを発 **や金藻総する。1の窓のは1Pアドワメ炭藻炭織10は水** いるネットワーク番号を鉛織したいる。産送のようにネ 発导が使用されている可能性があるが、ネットワーク 組を扱いを介してネットワークP内で使用されていない シトワークアカネシトワークQで使用されて 方容強點の大方 ーシアがネットワーグのの既に緊ਆがだろうか のダットローク除事が後期とれたいめに タントワーク 郷 中 楽 新 すっ 1

【0043】その結果、ネットワージP内で使用されていないネットローク番号が傷のれる。、1Pアドレス 「21」内のネットワーン参の全常の北たネットワーン等やと離れるとかのます。この1Pアドレス「20」 を編末人に通知するとたもに、1Pアドレス「20」を編末人に通知するとたもに、1Pアドレス「20」 を検診をせてネットワーク番号を選集後のキットワーン銀号を対応をせてネットワーク番号を選集をのキットワーンの場合をある。1Pアドレス「20」を通知された端末人はドメイン名「4」をもつ端末の1Pアドレスが「20」を設定して設備する。後って、もし、キットワークP内に1Pディス「20」と同一のプライベート1Pアドレスをもつ総末が、12」と同一のプライベート1Pアドレスをもつ総案がが自ネットワージP内の端末に認備されることはない。

ブロルット
 ブロルット
 ブロルット
 「2004年1881年記載されたいる30. ~30. 日端末々と端来30mm
 1 アゲータグラム30は送信力曲が欠印で図示されている31の部分にはいる31の部分には送信元の1 Pアドレス、32の部分には送信先の1 Pアドレス32の第分には送信先の1 Pアドレス32数には送信先の1 Pアドレス32数にはごに変されている31数で送信年1 Pアドレス32数によび2 詳細説明に対象である。
 第1 Pアドレス32は1 Pア・タグラム30のヘッタ(1 Pア・ファナアス32は1 Pア・タグとも記すが、詳細説明に発畅)がに設定される。

9

100451 的記のように液体先の1Fアドレスを 1D」と確奪した権法Aは必要な権権を1Fデータグラ A30. で送信するが、この何では液倍元1Fアドレス31 に編末Aの1Fアドレス「A」、液倍先1Fアドレス以 に編末Bの変換された1Fアドレス「D」が設定され、 1Fアドレス変換数額10に対して送出される。名お、図 1 には説明を容易にするため、ドメイン名が適られるルートと1Fデータデサム30が淡突縮されるルートを分離 した記載しているが、実際には同一のものである。

4

ク番号と同一のネットワーク番号が遺信先のネットワーク番号の自己で使用されているか高かをネットワーク繰り発電事業11を介して機器する。もし、同一ネットワーク総号電子の上ので用されていた場合にはドメイン溶験影響事業13に対けると国際にしてネットワークの内で使用されていない。ネットワーク番号を機器し、1Pアドレス (A.) 内のグタットワーク番号ともに、1Pアドレスの (A.) を「C.) とすっちとともに、1Pアドレス(A.) を「C.) とずするとともに、1Pアドレス(A.) を「C.) に変換するとともに、1Pアドレス(A.) 内の変換値のキットワーク番号ともに、1Pアドレス(A.) 内の変換値のキットワーク番号と数を含まりにに認識される。

【6047】次に、1Pアドレス変換手換12は遊儀条の1Pケドレスについて確認を行う。1Pデータグリム304の必能名1Pケドレス324は「D」が設在されているが、「D」という1PケドレスはネットワークQ内には存在しないのでこれを正規の1Pケドレスに変更する必要がある。このため、1Pケドレス洗験事換12はネットワーク参号管理手段11内の変換削後のネットワーク等等を配修している値所に1Pケドレス「D」内のネットワーク参与と超一等号が記憶されているか近か確認する。

8

たネットワーク海阜に変換している。その際、1.Pアド ワーク都事の表をあれるがたかる。IPアドレス「D」 なのネットワーケ維帯を複雑値のネットローケ維等に綴 1 Pアドレス数核装飾10からネットワークQに対しては 【0049】 総米スをもむ! ドゲータグアス30~ 多歌総 したのも、鑑末お館から端末Aに対して何らかの1Pデ ータグラムを返送するのが参通にあるが、その際、結末 Bは脱硫的かめる鑑米AのIPアドリスとして「C」を 液線形 1 Pア ドラス行は曲分の圧燃の 1 Pアド はこのエアゲータグラスを添したいる。ネットワークQ なのネットワーク発布を「ピアアッド(ロ」なは激焦) フス(D)をのネットワーク発やが緊急液のネットワー タ巻やとして記憶に数されているので、「D」をのネッ **アワーケ維与に盆径した部権のれている変権組のネット** 「出」になるのでこれ後「Pゲータグラム36の液偏発」 Fアドリス32に緩発する。キの228米、3217米をよった ※循元1 Pアドレス31が「C」で、遊信先1 Pアドレス レス「B1を設定して送稿する。1Pデータグラム30。 松穴は「C」と同一線の(銀穴水ツトワーケ線形)の1 ターカム 高分 QPACEALAMILOIPアドアスをもつ雑米が存在し たち、IPデータグシは30° 然米シャワークQ近の鑑米 (も)から「アアドンスを得る際に1.Pアドレス「B」 32が「B」である1Pデータグラム30。が送出される。 を被めた1 アンドラスは端末日の川城の1 アンドラス 【0048】 網礁のように、この倒ではドメイン名 アアアンスからも総形は存在しない行む、 製造し、

(は混られることはない。 (0050) 1 Pアドワス変数窓搬10の1 Pアドワス変

8

I PY FUXBING LPY FUX IA! MORU FU-

機手級12は1 Pナーセグサム3%を設備すると、送信所

[OO46] IPアドレス教教機額300 IPアドワス教

※年級にはこの1Pゲータグラム30。を数値するた、1Pケドレス「B」のネットワーク瘤や部分を鑑定後れて1Pケドレス「C」のキャトなる3.1万元をあるを配きる。また、説信先1Pケドレス「C」のキャトワーク器のを変換され1Pケドレス「C」のキャトワーク器のでは、1Pゲークグラム30。
は送信元1Pケドレス31とした「D」、送信先1Pケドレス32として「A」が製造された1Pゲークグラム30。
は必能元1Pケドレス31とした「D」、送信先1Pケドレス32として「A」が製造された1Pゲークグラム30。は必然に1Pゲークグラム30。は30年の1Pゲークグラム30。は30年人10日でデータグラム30。20年の1Pゲークグラム30。20年の1Pゲータグラム30。20年の1Pゲータグラム30。20年の1Pゲータグラム30。20年の1Pゲータグラム30。20年の1Pゲータグラム30。20年の1Pゲータグラム30。20年の1Pゲータグラム30。20年の1Pゲータグラム30。20年の1Pゲータグラム30。20年2月1日

0

「0051」以上のように、本発明では、ブライペート 「Pアドレスをもつ鑑米間出金グローバルなインダーギットを介することなく数数することができる。また、グローズルードアドレスを敬奉する必要がないため、キットワーク間で回降に通信が行える数が収集するグローズル・ドレインをできるに、選供、どちちのチェトワークからでも相手端末を指摘して数数を行うことができるため、グローバルなインダーギットを介する通信のように、通信方面がブライベート「Pアドレスを変組するキットワーク側からの一方過行に厳信されない。

8

【0053】また、プッイペート1FVドレスやもつ総集を収集する2つのネットワーッ区に値ープライベート1FVドレスをもつ総表が存在したもプッイペート1FVドレスのネットワーク発売が高端を指したものプッイペート1FVドレスをもし継末が存在したも数って接続されるにかがない。このたる、プッイペート1FVドレスを参しな、現に移働されたいるネットワークの販送を放送するにかがないにプッイペート1FVドレスの終度を対象するにかないにプッイペート1FVドレスを表展したいるネットワークの影響を対象する。

ල් න

【0053】また、プライベートIPアドレスの設徽はネットワーク番や部分の4を登録することにより行われるので、1Pアドレス密線の名を12大規模な密線を一プケを鑑える5巻がない。

\$

0.054

【発明の実施の形態】(実施変を示す返回の窓倒)図2 は本窓形の実施値へードでコア棒状態、図3及び図4は や窓里の実施直機能構設置、図5は本窓里の実施値1.P アドンス変更処理に1-2、図6は本窓里の実施値1.P イン金板変数、図8及び図9は本窓里の実施値1.P ドラス変数に対し一窓、図7は本窓里の実施値1.P ドラス変数にデーン、図10は本窓里の実施値1.P ドラス変数にデーン、図10は本窓里の実施値2.P が寄存権変数を発生ロ一図、図1.D 年区3は本窓明の 実施窓1.P ドラス変数表極段数が概2. 図1.D 年区3は本窓明5.50

- 16 資本務項の実施倒1Fアドアス教権際沿向信息組シロ---

[0055] 在図を通じ、面一年がは面一名変物を示し、10は1Pンドレス変複装機、11~19は1Fンドレス変複装機、11~19は1Fンドレス変複な組織、12は1Fメイン管整理機、12は1Fンドレス変複の組織、13はFメイン管磁流数の組織、14はプロセンサ(以下、CPUと記中)、15は大きり(MEM)、16は処理器、17は回線イングフェース態、18は回線循線器、19はバスたたもの。

100561また、20はプライベート1Pアドレスを採用するキットワーク、30. ~30. は1Pデータグライ、31は送信元1Pアドレス、32は送信先1Pアドレス、40 はドメインをサーバ(DNS)、50. ~50. ほドメインをサーバ(DNS)、50. ~50. ほドメインを存るが、40 はび112 はネットワーク部等等組織11内に設けられるデーブル機で、111 はネットワーグ等の修理デーブル、112 は毎年返繳組録デーブルである。

【0057】(実施例の1Pアドレス変換設盤の構成] 先す、図2を参照して本発明の1Pアドレス変換装盤の ヘードウェア構成の一家施例を説明する。本発明の1P アドレス変換装篋は基本形としては接続を行う2つのキットワークの間に設けられるが、図2の1Pアドレス変 複鍵篋105回総イングンエース部打を介して2つのキットワーク20(一方、送信元、他方が送信先となる)に被 続きれている状態が図示されている。回線インタンエース部1は回線制御第18を介してバス19に接続されてお

100581メモリ15内にはネットワーク番号を管理するための情報を記憶するネットワーク番号管理部11が設けられている。処理部16は11Pプドレス変換機能10内で行われる各権の処理の手順などを記憶するもので、具体的にはヘードディスクなどで構成される。処理部16内には11Pプドレス変換処理部13が設けられているが、維者には1Pプドレスの変換処理部に合っ下層が設定され、後者にはドメイン情報の変換処理を行う手順が設定され、後者にはドメイン情報の変換処理を行う手順が設定されている。

400591CPU14はネットワーク20の一つ(操作所 本ットワーク)から回縁インタンエース第17及び回線型 維第18を介して1Pゲータグジオなどや数値するか、他 種類16にアクセスして1Pゲドレス数数危機能に対して ドメイン額数数数色製部13から必要な中職を競み出り、 かしに指示されている中層に違ってメモリ15内のネット ワーク酵母質組施11に鉛線されているキッ15内のネット の一ク酵母質組施11に鉛線されているキットワータ酵母 金銭を参照して危機を行ったのも、気能した1Pゲータ グラムの1Pゲドレスを複載して流流光のネットワーク に流揺し、また、変数を行ったネットワーク は流揺し、また、変数を行ったがネットワーク をネットワーク線母管組織11に鉛線をもの。

【0060】図3及び図4は図2に記載された1Pアドアス※複雑類19の構成や複結単位に図示したもので、図

3は11アンドレスの変換処理部12に関連する機能能分、 図4はドメイン権機変換処理部13に関連する機能能分を 主体に記載している。図3及び図4はいずれも11アドレス変換場機10が2つのネットワーク20(個々のネット フークをネットワークP及びネットワーク20(個々のネット の一クをネットワークP及びネットワーク Qと記す)間 に設けられた例を図示している。図3及び図4には図2 に図示されたネットワーク器や管理部11の具体的な構成 として、2つのネットワーク器や管理部11の具体的な構成 として、2つのネットワーク器や管理部11の具体的な構成 たした、2つのネットワーク器や管理部11の具体的な構成 たった、2つの本ツトワークを音音を開けている。これらはいずれもネットワークとまたはQに対応して設けられるもので、図画及び以下の範囲ではアのネットワークの情報が範囲されているアーブルであるのかを知識にする心臓がある場合にはアーブルの名様に、(ア) または

【0061】ネットワーク部や管理ケーゾケ (F) 111 ドロスネットワークを含む組まれているゾンイベート1 アアドレス中のネットワーグ等やが影像されており、ネ シトワークのや管理ケーブル (Q) 111 にはネットワーク クを含む食用されているグライベート 1 Pンドレス中の ネットワーク報号が影像されている。 器号変換能線ケー ゾル (P) 112 と審号変換能像ケーブル (Q) 112 には ネットワーク Pまたはネットワーク Q内で使用されている カブリイベート 1 Pンドレスのネットワーク報号を総の ネットワーク 場号に変換した場合に、変数的複のキット ワーン部号が対応して能像される。

「0062】 [家施磨の1Pアドレス液薬洗験の物部型作うが、X2に記載されたシードウェア素成の存態の関右は一般的なものであるので、以下においてはシードウェア素成の存態の関右は一般的なものであるので、以下においてはシードウェアが発展の関係素成図と図5及び図6の処理シロー図を参照して設置する。また、X3及び図4のキットワークP及びネットワークQ内の端末にはいずれもプライベート1Pアドレスが付与された端末が存在するものとして窓囲する。

80

がた端来が存在するものとして変更する。 【OO63】処理が行われる順序に続い、続わに図ませ図6を存用してIPアドレス変数装置10のドメイン発数変数組織能を説明するが、以下における括照内のS21~S36は説明均等に対応する図6の処理ステップの維多

2

【0064】図4において、ネットワークP内の端来21 (以下、端末Aと割し、端末Aの1PアドレスやAで液す。 図3についても面張さする)からネットワークQ内の端来21 (以下、端末Bと割し、端末Bの1PアドレスやBで数す。図3についても阅線とする)に対してベケットを遊儀する総合、送信者は相手端末Bのドメイン名(端末Bのドメイン名やりで表す)を指先とするの系を通しある。しかし、凝聚の1Pデータグラムの返換係は1Pアドレスを用いて行われるので、送信鑑のネットワ

ーク(具体的には液症癌米並ん質医炎治療点性内が メ)がは後別にこのドメインを「b」をもら鑑米の LP ドドラスをドメインをのLPケドレスを終わした態態し れいのドメインをサーズ(以下、DNSが消す)に置い ゆわせる。このよった、ドメインを砂の LPケドレンを 震器する整体や「用型を」と呼び、消に、 LPケドウン かのドメインを体験器する整体を「減型を」と呼ぶ。な は、ドメインをはドメイン、関わ、超減や温線を減すを かける、ドメインをは下メイン、関わ、過減や温線を減すを かける、ドメインをは下メイン、関わ、過減や温線を が、ドメインをは下メイン、関わ、過減や温線を かける、ドメインをは下メイン、関わ、過減や温線を かける下があれらが、本質鑑賞中ではドメインを上げ メト名を挙行にメインをと記す。

ジをスケットが紹生し会手したこを。 IPピ ドラメ総織 ひたるたた必能フロー図の記載は治路十る)。 DNS40 アアドレスが「B」(編末Bの1アアドレスをBと十名)であるコンセステット20。により1 Pアドレス級級 このアメイン金銭液薬を言くクタ気のコアアドラス多銭 接着10のドメイン債報獲換処理部13はパケット50.. を受 底をあれ、アメイン他「も」 参もり鑑素の1FFFFF をイイケット50。によりロスの40に関いゆわせる(ロスの 40~の接続方法と開合せ処理方法は公知の技術により行 をおおおメメソをカーサアドラスを年待した態動があた 製像10に回答する。このパケット80。を「正引きの回答 1.P.アドレスを聞い合せるパケット (図4に図示されて 被しないのか、ヘッダ緒が結構がれたいる図のなどの「 Pデータグラムと医別するため、液變倍されるメッセー いるのた、DNS46はドメイン名「b」をもつ確果の1 100651 84056. GDNSETYAVA

000

「ヤット」並れは「国命パケット」とも記す。 10066] 国参パケット60。 を実体(図6のスケッケ S21参版) + 5と、1Pアドレス変複装像10は変権した パケットが線末度の適信格差のパケットであるのか、D NSへの配かせまたはDNSからの国際パケットでもの のか義業する(S22)。DNS関係のパケットの数合は イケット内のTCP塞に変危されているボート参与近春 定の数値(第244、ボート等等=53)をもっので、上部 の義潔はボート等やにより行う。DNSの固合はまたは 国際パケットでないことが確認された場合は、通信確素 のパケットであると判断して1Pアドレスの数数組織に 多る(S23)が、1Pアドレスの複数組織に 5により参に説明する。

5 により数に表別する。 【0067】この場合は受信したイグットがDNSの関合をまたは開発パケットであることが確認されるので、 定引きの回答パケットであるのか發引きの間合せパケットであるのか、 下にあるのか公和の技術(詳細説明は常際)を用いて確認する (S24)。 にこでは近引きの回答パケットである ので、パケット的の面深データ内の1.Pアドレスを変殊 する処理に入る (S25)。 なお、図5及び図6中、点総 で記載したスケップは処理を行うステップやはなく、以 後の処理内容を非すものにある。

【0068】この処理に入ると、図4のドメイン情報窓

数色雑飯!3はネットワーク毎号管雑館!1内のネットワーク番号管理ヤーブル (P) 11: にアクセスし、回答イケットのデータ部に設定されている1 Pアドレス「23.2分のネットワークを必要が開かれている23.3分を表をが開かれている32.3分を表を強認する(2.26)。この倒では、ネットワークを発発性アーブル (P) 11: には1 Pアドレス「A.3 の金号管理チーブル (P) 11: には1 Pアドレス「A.3 の一部であるネットワークを存成しているネットワーク番号が認定されているボットワーク番号が認定されているボットワーク番号が認定されているボットワーク番号が認定されているが、ネットワーク番号を発展がよいるが、ネットワーク番号を発展が表しているが、ネットワーク番号を発展が表しているが、ネットワーク番号を発展が表しているが、ネットワーク番号を表しているが、ネットワーク番号が高されているが、1:2回一番号のネットワーク番号が記憶されているが、1:2回一番号のネットワーク番号が記憶されているが、1:2回一番号のギータ内の1 Fンドレスを表表が記憶を表れていなければ回答。イン・トのデータ内の1 Fンドレスを表表をが正確な、(配合を返れためがし

| O C C C O O | また。ここでは使用しないが、ネットワーン番や客類ケーブル (Q) | 111 には 1 Pソドレス 「B」とのネットワーン参与「B」」を行めてネットワーンQとで使用されているネットワーン番号が配像されている。以下、総両金額単にするだめ、ネットワーク番号「A 」」によットワーン番号「B 」が面一でもらとした観光する。

ワータをお使用ななど、ないペットローを繰りが明らか で、そのようなゲースが予想される場合には予めいざれ 【ロの7の】この前程により、ドメイン情報変換処理部 国―※シトワーク総略 (A.) 煮水シトワークPがACも 使用なれていることを獲器すると、ネットワーク基本権 ットワーク部等を繰し (S28)。 微たなネットワーク巻巻 [D. 」が缀巻できたとする (S30)。 もし、ネシド らない数布にはIPビドレス「B」のグシスや対数した のち、ネットワークPで使用されていないネットロータ番号を取得する(838~839~830)が、クラス変更に **シントは後述する。なお、クラスを変更しても適当なそ** かのネットワークのプライベート1Pアドレスを幾更全 13は1 Pアドレス「B」のネットワーク締号「B、」と 盤アーング (P) 111 医に記録されたでないネットワー タ雑母、脚ち、ネントワークP内で使用されていないネ シアワーケ権事が展し合わない機会も組立の的もが、ロ の総合はネジャワージ組の組伝がかかなでけどれなわら るものとする。徐って、以下においては使用可能な金々 シトワーク舞歩が終行存在するパイを忽然でする。

10071】ドメイン金数※数色曲部13は、ネットワーッタで使用されていないキットワーッ多の「D。」が影像である。 Aのアータ部に設定されていた 1 Pアドレス「B」のネットワーッ等や「B。」 か、「D。」を繋ぎぬえるとともに、ネットワーク等や「B。」 か、「D。」を繋ぎるとともに、ネットワーク等の「B。」が、(Q) 112 に記憶しておく (S31)。 にれにより 1 Pアドレス「B」をのネットワーク等がが「D。」に繋載れている。 C 1 に 1 をあかれた 1 Pアドレス「B」をもつ差米がネットワーク等が、「D。」に 1 を数かが「D。」に 2 を数す。 なお、1 Pアドレス「B」をもつ差米がネットワークをあかが「D。」に 2 を数す。 なお、1 Pアドレス「B」をもつ差米がネットワークのに収録されてい

80

ることはすめDNS(複数のネットワークに複数存在する場合)間で開落範囲を定めておくなどの方法をとることにより、ドメイン名についての間合せを行う時点、または、DNSもより面落を受けたときに確認できるものとする。

100721以上により、国際パケット50。のゲータ内の1Pアドレスを「B」から「D」に数数すると、ドメインを「b」をもり選案の1Pアドレスが「D」でをおったをパケット504に固合をのには当たる権未入に通知する(SS2)。この確如を受けたのち、総未入は総律犯端本別に設備するパケット(IPデーメケン)のヘッダ点の送信先1Pアドレスに「D」を数在して送信を行った。突後の処理についたは国の3及び図のを用いて総数する。

روي معر 【0073】次にDNSの適別をについて窓風する。 本人が端末Bのドメインを水道引きするの数が生じたさ する。上窓の毎種により端末人は総末Bの1Pアドレス が「D」であると確奪し、橋末Bの正規の1Pアドレス 「B」を知りないため、適別をする場合には適別を簡か はバケットのデータ形に置い合わせる1Pアドレス て「D」を総定して適出する。以下、図4のパケットの ・ を減別を留ゆせべケットであるとして機関するが、1 の場合の風を中が深深に記載されている「bの1P (アドレス) り」がは次く、「Dのドメイン係り」にな

> ୍ଦ ବ୍ୟ

【0074】1Pアドレス変数接近10のドメイン衝極変 機処理部13は10のパケットや気信すると指述と回接な簡件を行う (図6の231→524)が、中度は逆引きの間合せデータ始の1Pアドレスを変換する処理を顕結する (S24→533)。1の場合、ドメイン情報変換処理部13は組合せを行った端末Aが収録されているネットローク

00

(S24→S33)。この総会、ドメイン審験後続処理が13 は組合せを行った端末Aが収益されているネットワーク Pに関する毎号変換音楽が記録されている番号変換記録 デーブル (P) 11.2 と対になっている番号変換記録デー ブル (Q) 11.2 と対になっている番号変換記録デー フル (Q) 11.2 ドアクセスしたテーブル内の変換をのネットワーク 部号に1 Pアドレス「D」のネットワーク部 100751ネットワーク番号 (D* 」が記録されていなければ部合セデータ内の1Pプドレスを変換セ字にDNS40に対して通信する (S34+S27) が、この場合は変換後のネットワーク番号に「D* 」が記録されている文をでしてもなら、この場合は「D* 」が記録されている文をにいるでは、「B* 」)を描み出し、配合セデータ内の1Pプドレス(D* 」)を描み出し、配合セデータ内の1Pプドレス(D* 」に変換された「Pプドレスは「B」になるが、ドメイン循模変減処理部13は間合セデータ(1Pプドレス)が「B」に変換された逆引き面合セのパケット50。がこれに相当するが、間合せが発は「bの1P

φ, Φ

アドステーではなく「Bのドメイン名・」になる。以下の処理は公宝の技術により行われるので説明を省略す

【0076】次に、1Pンドレス変複装置10がパケット (以下、1Pパケットを送受権する際に単位となる「1 Pデータグラム」の総を使用する)のヘッダ部分の1P アドンスを変換する1Pアドレス変換処理について、ネットワーク P内の編末AからネットワークQ内の端末B に1Pデータグラムを送信する場合を何に、図3と図5 発併用して説明する。なお、端末Aの1Pアドレス 「A」内のネットワーク報告施分(「A・」とする) と、端末Bの1Pアドレス「B」内のネットワーク報告 部分(「B)」とする)とは周一番号にあるとする。また、指題内の81~815は範囲内容に対応するとする。

93

100771 図3においてネットワークド内の編集人が ネットワークQ内の編集Bに1Pゲークグラムを影像する場合、編末Aは編末Bのドメイン名しか知らなくても 前途のようにして編末Bの1Pゲドンスを知ることがで なるので、以後液体するパケットの影像化ゲドレスには 編末Bの1Pゲドレスを設定する。ただし、本治明では 在送のように、端末Aは1Pゲドレス変換影響10は9端 末Bの1Pゲドレスとして正規の1Pゲドレス 「B」の 代わりに「D」を通知されているので、図3の1Pデー タグラム30。に示すようにへッダ館の影信先アドレス31 には1Pゲドレス「D」を発知されているので、図3の1Pデー

0

1007811Pソドンの後後後週10は1Pデータグルム30. 会保信すると、治信元1Pアドンスの後後の組を指数を増かする(図3021、S2参照)、発付に流信元1Pアドンスの後後の組をアドンス「M1Dの名を1Dのイントアーン参与改複的線子ープル(Q)112の変換組のキットワーン参与に完成されているいるかのかを確認する(S3)。 端末 A から端来 B への始めての発呼である場合は「A 」は記憶されていないので、図5のステッツ S5の処理に強む。ステップS3及びS4は端末Bから端末 A に返信を行う場合に必要をたどに必要なステップにある。 ステップ S3及びS4 は端末 B から端末 A に返信を行う場合などに必要なステップにある

3

100791 図3に歩すように11ドデータグラム30...の 総権第11 F7 ドレス31には「A」が設定されているが、 1 Pデータグラム30. を受信した11 P7 ドレス変換処理 第12は送信元の1 P7 ドレス「A」内のネットワーク業 ゆ「A、」と同じネットワーク業号が送信先のネットワーク 一クQで使用されているか高かをネットワーク番号管理 デーブル(Q)111 で機器する(S S)。使用されてい なければ送信元1 P7 ドレスを変換せずに次の処理に移 る (S S → S S → S S) が、この総合はネットワーク P とネットワークQには同一ネットワーク巻やが使用されている直続であるため、図5のステップS7の処理に落 [0080] ここで1Pアドレス数級処理部12はネット 50

ワーケ番や客間キーグル (Q) 111かに記憶されていないネットワーク番号 (完全ットワーク番号) を探す (S)が、120据し方はその世めておいた任意の選択方法に完め、例えば、完全ットワーク番号の若確または毛巻から観吹込んが、成いは子やキットワークにとに完キットワーク 番号を記載したデーブル (選手中ず) を作成しておき、テーブル配載の編またはランダムに選択しても

数複組家のネットワーダ舞歩「A'」は「C'」を対応 こが使用液があることを除す液形を行い、以後間 トワーク数号が残らかると1. Pアドレス変換処理部12は 『A』のネットワーク番号』A、』に脳機するネットワ 夕禄母小叔衣、豫母然被蹈襲下一才巧 (b) 112 P455 在也不能够多也为(S B)。 经标、4少下分…少户资本 は、低速のような発ネットワーグ参与を影響したゲープ みや物などかの中に使困がみの根ネットワーク物を含糊 距極機発布となる場では収録して指針をトワーク維め参 一番号が他の19アドシスに使用されないようにするこ ットワークの収みのネットワークとも通信を作う場合 鉛橡するケーブルを設け、発ネットワーケ権長の中の 【0081】ネットワークの内で使用されていない本 あのネットワーン総形 (C。 かずむ) かーアアアス となる。というのである。 0

【0082】次いで、IPアドレス変換処理部1242受傷した IPデータグラム30.の途信用 IPアドレス31のネットワーク番号「A'」を「C'」に概ぎ後える(S10)。ネットワーク番号が「A'」から「C'」に整複された端末AのIPアドレスを「C」とする。個権するネットワーク番号が見らからない場合はIPアドレスのクラスを変更して厳様ネットワーク番号を選択する(S1→S8→S9)が、これについては後述する。

後げられたいあっ菌の無所をソアワーグの移中影像語像 アフスの教教やボアナの子派館先一アアアラスの教教部 この何たは退信光のネットワークAと通信を行うネット 112 にアクセスするが、ネットワークAが通信を行う権 (D'」を激然した際に、ネシトワーを確存(D'」を 施用するネットワーク(この風ではネットワータQ)の 類別額幾分ネシトワーク類型「D'」で対応して記録し [0083] 1 Pアドレス窓敷処理部12は液体の1 Pア **離に参り(S11)、※信託1 アゲドレス「D」のネット** ワーク番号(この場合は「D'」)が番号変換記録テー 中のネットワークが複数(n) ある場合はネットワーツ Aのn 編の巻や変複影像アーブル (F) 112 に対応した アーアク112 を職役衆引する。 しやり、推議のドメイソ ただにはアクセスを心発や残骸踏踏火ーアを112 を発ぬ アム112 に路線やかにいるが差が多機器する(512)。 ワークがQのみであるので森中聚物記録アーブル (Q) 整線残骸角風祭が行むでた緩緩やの米ットワーケ締歩 に獲出することがたかる。

9

[0084] ネットワーク器号 [D'」が記録されてい

(3.3.) (3.3.)

٥

「D・1を「B・1に履き極える (S14)。 100851 ネットワーク番号が「B・1に覆き機えられた送信地1 Pフドレスは1 Pアドレス「B」になるが、1 Pアドレス変換処理部12は送信他1 Pアドレスを変換した1 Pデークグラム30。をネットワークQに設備する (S15)。なお、説明の優から、図5にはステップ S10の処理とステップ S10の処理とステップ S10の処理によっかが、2つの処理は国際に行われるまかにある。2つの処理は国際に行われる素的である。

アドレスの変数処理を開始する (図5の81、82)。 先ず、発信した1Pデータグラム30。の送信元1Pアド グラムが返送される場合の動作を同じ悩まと図らを用い 1 Pアドレス変換処理部12は前紀と同じく、送信元1 P アメ「B」なのネットワーク参与「B」」が維予級機能 **第8日** では先に端末Aから編末Bに1Pゲータグラムを送信す いるので、変換前のネットワーク番号に「B'」が影像 いた言葉した総形Bをの総形A自然でしてデータ て鋭男する。119データグラム30、を愛信したことによ り端末Bは返復光端末Aの1Pプドレスを「C」と認識 しているのた、端来Aに対したパケットを液位する場合、図3の1.Pデータグラネ30。に放示するように液体 先1Pグドレス32KC「C」を殺症し、凝縮光1Pグドレ ス31には前日のプライベート1. Pアドレス「B1. を数定 線ゲーブル (Q) 112 内に巡旋鎖のネットワーダ線与ス る際にネットワーク番号 [B'」を「D'」に発換して されている。そこで「B^」と対応して結綴されている この窓線は猛光スかの猛米ロバ系統する際に窓線 1.アデータグラム30、各般倫したときお親なり避れなみ ジャワーク番号を取得する動作は行われない。以上の変 【0088】以上のようにして結末人からの12データ グラム30、は遊儀元、遊僧先とも1Pアドレスが変換さ 1. Pザークグラム30, を受信すると、 されたネットワーク番号を遊客機士るものであるため、 れ、1 Pデータグラム30. として端末Bに送信される 後が終わると、道信先エリアドレスの変数処理に維む して記憶されているか否かを機能する (53)。 して送稿する。、 44. 44. (A)

9

| 0 0 8 7 | 1 Pブドレス変換処理部10は送信先 1 Pブドレスの変換処理に入ると番号変換記録ケージル (P) 112 の変換後のネットワーク番号に送信先 1 Pブドレス 50

(S 4-4833)

のキットワーク部等「C 」が記憶されているが約や金額数する (S12)。この倒むは端末Aから端来BにIPデータグタムを減億した際に端末Aのキットワーク海やが (A) 」から「C 」に突破され、毎の突旋記線アーケル (P) 112 テーブルに記憶されている。 たっち IPアドレス突旋処理第12は淡億先 IPアドレスのキットワークの IPアドレス変換処理第12は淡億光 IPアドレンがやットワーク等等「C 」を変換値のキットワーク部等「A 」に突縮を10 に 2 を 2 に A) これを使るれていたにより減億先 1 Pアドレスが「A) となった I Pデータグラム30 4 ※信託の鑑末Aに対して減出する (S15)。

一ク華与教教的数字一プチ112 に指導した内容を予め発 めた<u>期間、或いは内容を消去する処理を行うまで保存し、</u> ておけば、通信終了後に再び調一相手と通信を行う繋に アドラス部隊の名巻召旅内会をシャローク縁を他継手の 数がなくなる。また、存着則らはキットワーク物ものな や変数するのか、ネットワークを欠め箱の箋末かのネッ アワーンQ内の他の語来に対する道院公路生したかまに も、飲えば鑑米Aから鑑米Bに対する強信の際に行った ネットワーケ番号の変換的容をそのまま使用し、ポスト 番号のみを資れに適倍を行う端末の番号にすれば適倍の 図5のステップ83及び84は返籍の19データグラム の処理のほか、このような処理を行う場合にも必要なス 部級、新生にネットワーク維号を取得する必要がない。 【0088】本条町では以上のようにして1 Fアドレ アアンズ液酸や作り有限方、 の緊緩やたびが、 シンンである。

0

Ç

例では1. リー1~6)と記す。 【0090】ネットワークド、Q内のサブネット22と結果21の1アアドレスにはいずれもブツイベート1アドレスが44年が20~20~4~~1. アドアンが44年が20~2~~~1. アデアスを発用し、かつ、ネットワーク巻やは国ーであるとする。図2・2~2、ネットワーク巻やは国ーであるとする。図2

女ブネットPy に F172.16.1.01、

なるので同一参与(例えば、いずれも「2011)に変更したもの問題におい

100911にましま。 200911にましま。 2 トワークQ内の端末8に対して通信を行ったのだよ 2 端末BはサブネットQ。内にあり、I Pアドレスを ITT. 16.3 (1 とするが、衛格条件から、これと全く国 一の1 PアドレスジネットワークP内のサブネットP。 おに存在する可能性があり、また、端末Aの1 Pアドレ スと会く国一I PァドレスジネットワークQ内のサブネットQ。

8

Aに通知しているとする。 【0093】このため、婚来Aは鑑米品に返信する1.P データグラム30.の送信元1.Pアドレス31には自己の正 裁の1.Pアドレス「172.16.L6」を發定し、送信先1.P アドレス38には変換された1.Pアドレス「172.21.3.71 を發定しているものとする。

ري. ش

るため雑舗機関は省略する)で、通常は「265」が設定された桁(8ビット)がネットワーク番号とサブネット 発参の桁を示すが、図の(1)ではサブネット番号を変換 100961 HIM OVKANOVKOOKUPDI 【0095】獲納したせが行、グルス8かどがイスーで コアドアフスのネットワーン総のの分布密数する総型は コアドレス変数の際には、次の8 アットのネット ワーク番号に「16~31」のいずれが使用できるかのみを 鑑く式だれく、飲価をならでないをッドローグ締命の序 から、何れば岩参や魔に使用したかくというような簡単 **な疑惑が治が疾れる。独した、結果シャワーク確認の論** 羅言義を方容易をあり、図3及び図4のタッドローク線 **夕藤华波藻にしいた鉛を、図をはクリスを選集して1.P** る。医8の(1) にほクシスを整度性存にネットワーク器 ゆのなか複数するお類の一般複数幾つでいるが、タシス 母、少少分少下少又少以少以安少下雖此所犯如少下以 一ケ毎号の漁艇を譲出するための情報(施知のもので売 **事類理デーブ×111 も締めた小さな栽核のものとなる。** アドフスや経験する場合の微核底や湿米したものかめ Bについては図7つ窓照し在風が密敷されている。窓 気後からなう食がむめれる、サンゼット権等の後には 1998日本数額を予に「0」本数額したいる。

100971/フラススのプライハート1Pケドレスは図 16でも設理したように、ネットワーク参やはグラス練別 格線を含む検包の折(8 ピット)のみで、かつ、「10」 小番やに突旋することはできない。低って、グラスへに ついては必ずサブキット番やを含めてネットワーク の変質を行うことになる。グラスCの場合は3 桁(6 8 ピット)のネットワーク番号の3 た。 最初の2 桁が固定 されるので、複像の桁の中で酸核するネットワーク 毎号 を描数を含めて250個のみ)の管理は容易である。 使用分を含めて250個のみ)の管理は容易である。 【0098】図8の(2)にはサブネット部号を含むネッ

9

トワーク等を表別する個を園形したいのが、(2) では サンネットマスクから別のかなよりにサイギット等や参 像大腿に検囲した像を割している。サブネット等や後 がに設定した場合、クラスAのネットワーク番号は3右 となるが、後他の桁の「10」は優別なれるれが、次の2 右が段機の際の総表/鑑服となる。図には数数値の1 P / F / スの「10.1.3.H」の「1.1 を「100」に複数した 個、「3.1 を「200」に複数した。 図の3機類のパターンを示しているが、この値かのも明 のかなよっにキブネット 像やを使用することにより変数 する器のの端板側は非常に広くなる。しかし、1 P / ドレスを後のためにより、本のをからも明

(C)

[21] に変換した例を記載したが、送信される方向が異

-156

名等館大変へ会の名きる

【0099】グラスBでは3年目のサブネット番号が選択可能範囲に加むるので、(1) に非したサブネット番号を含まない場合より完ネットワーケ番号の選択範囲は低いるが、2桁目の後用可能範囲が深いため、グラスAよりネットワーク番号管理サーブル111 の規模は小さくなる。グラスCについてはサブネット番号がないので、(1) の何と変わるず、選択可能範囲は既存番号を含め266額となる。遂択可能範囲は既存番号を含め266額となる。遂択可能範囲は既存番号を含め266額となる。遂択可能範囲は既存番号を含め256額となる。遂択可能をなく、クラスCが数も少ないと選べる。

【0100】このように、グラスによって後相できる発来ネットワーク毎号の数が異ならため、本名間では必要な発表である。本名間では必要なるにメットワーク毎号が異ならたもに場合にグラスを変更からしている。メラストレスの変数のの一部を図示したものである。メラス人からグラス Bに変数する(10.1) を倒えば「172.31」のように変数がつ2桁の「10.1)を倒えば「172.31」のように変数するによいが、3桁目のサブネット締むを「3」から倒えば「200」(完確やとする)に変更するによって「1.7%を

101011 他の例については個から周らかと思われるので、幹細説切は省略する。サブネット等等を変換対象とする場合には、原理的にはクラスを上位に変更(何えばクラスBからクラスA)すると選択できる数字が増加し、下位に変更すると選択できる数字が構造したが、89のサディットマスクはすべて「255.255,255,250」である。変換する番号が取得できない場合に、クラス変更のほかにサディット等等(サブネットマスクの変更を得ら)の総額を変更することも可能であるが、詳細説別は省略をする。

٥ 8

【0102】 [ネットワーク番や管理方法の実施を〕 本窓間の1Pアドレス整態装置においてはネットワーク等やの変換を行うためにキャットワーイで使用されているネットワーク等やを知る必要があらが、以上においてはキットワークを与がネットワークを与がネットワークな信に設けられたネットワークを等がネットロークをはに成けられたネットワークを等が表して、フル11(図3・図4参展)に記憶されていることを複数に説明した。ここで、ネットワーク確認の容異が近に

÷

(0103) 後も簡単な権政例として、図8の(1)に約数したネットワーク参らのそを変数する(サンキット等のは変数をとしない)が注のクツ×8の総合がそんこの例では、ネットワーク等のの変数対象は I P / ドンスの「172.16.8.1」のうちの「16」の何のならなり、激校可能適関は「16.43」のなたあるのでネットワークの

を修確アーブル111 (図3及び図4参照) は極めて極端などのになる。 具体的なネットワーク 番号管理アーブル111 としては、ネットワーグ Pに後囲されているネットワーク 等台が微明できる倍熱のほか、必要に応じてネットワーク 毎号の範囲をデオ情報(具体的にはサブネットマン)などが影響されていたばまい。

【0104】また、ネットワーク番号管理テーブル111に各ネットワークにおいて使用されているネットワーク 巻号を記憶させる代わりに、発ネットワーク 巻号をデーブルに記憶させたの、発ネットワーク 毎号の全部でなく、そのうちの一部をネットワーク 毎号変換の総に使用できるネットワーク 番号変換の総に使用できるネットワーク 本名を変換の総に使用

0

よい。 10105]キットワーク番号の管理上から見ると、キットワークに使用されるキットワーク番号の数が上組のように少ない場合には前部キットワーク番号の数が上組のテロニ またはこれに変わるテーブル(例えば、第キットワーク番号を選択ープラーンを多数を発展テーブル)を入事作業などによりすめ作成しておくことも可能である。しかし、クリスAのように大統様なキットワーグや、通信を行うキットワークの数が多い場合、東いは、キットワーケ番号の変更が観察に行われる整合などにはキットワーケ番号の変更が観察に行われる整合などにはキットワーケ番号の変更が観察に行われる整合などにはキットワーケーンが発展することはネットワーケ音組をなっている。

8

【0106】以下、ネットワーク維み搭離ケーブル111 やオンワインを変越する方法にして八階壁する。ネット ワーク圏で通信を行う場合には連信の構成、通信経路や 次さる必能があり、ネットワーヶ間に設置される / ーータ などには通信ケートを選択するためのキーチングドーブ ルが備えられている。ネットワーケの雑母設を選出、ネ ットワークの解解、リータの追加や相談など、ネットワ ーンの構成は稀に数にしていめたも、ケーケングサーブ のは複雑に実体されるのが一般的にある。

[0107] このルーチングザーブルを自動的に要素する方法の一つにRIP (Routing Information Protoco) がある。RIPは本バータが自己のもっているルーチングを集を定盤的に業績のルーダなどに流揺せることにより、十六くのルータがネットワーグ権政に際して同じ情報をもしようにするものできる。RIPにより流出されるルーチング権機にはネットワーグ権等には、BYを契信することによりインターネット連信が行われるネットワークのネットワークを移ります。Cに対象を含む。RYがたれる。

【0108】ブライムート1Fアドラス参ものネットワーク活むでたちチャットワーク題が淡然を行り場合には、ペットワーク題の次系をから過去がある。

(C)

者総配がは、編馬益機のネットワーク投グ ローズのなインターネットが題じてからRIP級的ない わに継ずる方式によりネットワーク領数を交換したいめ 場合にはネットワーク機能の練型をおソルインに作りに 必然如此以於此

心更無処理數律心說明する。なお、以下における組織内 以図の多年用したを発明に結びるネットワータ線や複像 [0109] 図10は実施紙のネットワーク番号情報更新 処理の動作フローを悩がしている。以下、例10と図2及 の841~849は説明内容に対応する図10中の処理ステッ ンの報告ときる。

な。左後期の1Pアドロス液核線額10に35いては翌2年 路線が式といる回激インダビミー又第四位グーセング統 ゴマるムーをソダ権職を収拾したカナる (図10のS4)参 ゴボン 解液ネットワークのケータなども 地流でれたへる 最後数倍する。 いま、図2の回線インタレコース第17 日後競技れたいるネットワーク20の一つからRIPなど このルーケンダ格像は回線制御衛18及びパス19を 【の110】グーケンジを総は尽工をながのプロトログ 守した一世メキリ15Mの適当な優級女に配協される。 ·

言語物されたいる内容が変わったいないことが確認され 【0111】図2のメモリ15名にはカーチングゲーブル さ循係、政論しむグーセンダ権機会グーセングドーング た場合には韓に処理を行わずに要信したルーチング精製 ークQ) 21年 した組織 つれらむ、安の元ーナンビ編織や (ラーヤングルーン/
ラは父音の宏貌のものいちんざん図 C P U14特級値したケーチング雑数の名称をグーチング 各名の主要な数をクトワーク (観光は、図2のネットワ アーンチに記録を対しいる毛斧を出数を行る(842)。 木 **そおよび内外の説明は復略する)が記録されているが、** ※金字とれるの参議に入る(343→344→343)

アルコ智物とれている名称と異なる場合には政権したグ 【0112】 凝結したパーチング微線のパーチングドー (543→546)、 糖や糖や物のパー・チンダ糖鉄や霧板を シャワーク行送権したのち、気のガーゲンダ衝撃を収益 ーやング被線が用いたペードングピーレビ外線が終れ するための権機に入る (S47→S45)

※8条を揺出する(S48)。後億したルーキング権機には がのネットワークのゲールソン独独かめるも皆識の大 接近午んチントワージのダントローク線の雑館ドーング ング階級の流信を終わると、CPU14は受信したルーチ ング指盤を鑑成し、サンネット競争を会むネットローク れれり、かのルーデンダ権機に結構は記録されているチットワ ーと無事が対のネシトワークのものも称らの後親別が参 るため、CPUMは抽出したネットワーク競争を用いて た、1 PVドラス密複線器10をは 1 PVドラス密複線器 10を介して強信を行うネットワーク内で使用されている **ポットワーク物のやギンシムンが殺性やのうがあれ、然** ーチングゲーブルの権金額火と、ルーチ 111 (図3参照) 免剤剤する (848)。このようにし 1011312

20

○風無い財無かるいかがたかる。

E. プライベート1Pアドレスを用いている2つのネッ アレーゲ超行各第四のコアドナフス接着激縮や影響与析 器令を雇口監照を行ったが、マットロークが3つ以上体 【0114】 (1PVドレス※複線線の総線形態)以 信ぎる場合行むこれ類思する。

(図11万美図19にはいずれも3つのネットワーク30を記 (中継ネットワークを含む) が3つ以上存在する数合の 機しているが、ネットワーク20全偏別に指す場合はそれ 1 Pアドアス教教雑額11の数額紡額の室やボワトでを [0115] 図11乃至図13は通信を行うネットワ

9

る。この稀板はネットワークアからネットワークQ〜通信を行う場合にネットワークRを中継する倒むあるが、 この場合は1Pアドフス巡旋線線10をネットワークP〜R級と、ネットワークR〜Q総に影響する。以下、1P る谷やか付した1 P アドフス液体液酸 (P … R) または アドラス複数接觸30を鑑別に格す整合には医示されてい 1. P. ア レス変複数器 (R - Q) と紹士。 なお、以下に [0116] 園川は2つのネットワーク20が他のネット ワーク発中織した通信を言う縁命の19岁 ドフス密教授 なこれは コアア ドアス 変複数数 1904 通常の ゲータの機能 個10の数額盤アーPとドラスの激数状弦を窓ボッた。 ぞれネシトワータや、Q、Rと紹才)。 物館が入りを物の形がある。

200

アラス液繊維(1912 おけらぬ 1 Pが…カグシスのアドラ 反叛後内容が記載されている。表中、三盤線の火門の鑑 スが変数されないことを乗りたいる。数から思らかなせ アフスのもどケシアの脳症的館の口をアアフス密被線 を示しているが、

※

出の下部の表にはこの2つの1Pア 展などアフス複数が合むが、近数の気温の循展はアアフ **らた、1 Pンドレスの変徴は返復光アドレド、液質化ア** のみにおいて行われる。以下、図14及び図15も併用し、 [0117] 國學、P-1~P-8法1Pデータ 若干の競問を補足する。

8

いるが、図目の例では「172.18.0.0」を1.Pアドレスに ものネットワークななりトワークアガギットワークのの 2つある。一般のルータでは17ドータグラスを選出す 各級合言混判的の第一を(気のカータ)をカーセングを ーブルを用いた繊維するが、この顔のよるに同一ネット ワーク雑年やものチットワーダが複数をな子館院を栄養 数機級数 (PーR) は自分で11 PデータグラムPー2の 【0118】1Pアドレス変数装置 (P-R) は1Pデ ラムワー2金ネットワークRに出力する。LPデータグ レスターのの液体化アドレスが「172.16.3.7」となった ることがたをない単独独がある。しかし、IPアドラス 1Pアドレスの変換を行っており、1PデータグラムP -- 2の総先がネットワークアではないこれが総織である **行を、尾糸館のケーケセしたIPアドラス溶敷装骸(R** ータタシュアー1のアドレス数核を行うとしをデータグ -の)を選択して19データグラムヤー2を巡復する。

(C)

() ()

156

Ť とになる。なだ、翌3年的機がれているように、ネットワーク等等度機能線を一プル112 はメモリ16点にネットワークを観察11とした記憶されているが、この鉛像の等 1. Pアドワス後後装置 (P-R) においてもR1.Pなど のルーギング衛軸がも作成しているので、2つの1Pア を回線インタフェース第17を介して他のネットワークに 送信することは公知の技術により容易に実難できるの 異体的には番号変換記線デ…ブル (P) 112 と報告変換 記録アーブル (Q) 112 (図3) の内容を1Pアドレス Q)に送信する。ネットワーク番号管理テーブル111 は アフス級級級観光はネットワークアカロの組み合われた らいては国一大路が監察されたセントワーク海や特別を 【0119】 他代、 後継期が特別11のその行をジャワー ク関連信に 2つの 1 Pアドリス変複数数10が懸みする場 ドラスの教養を行うと劉権立等や協信的のよットワーク **や、混鉱光盤の10Vドラビ密燃機器10行法に入10V** ーングコニン衆な複複語器デーングコロ や煮つわさるれ T条額をれたいを1.Fアデフス数線整盤10C級値する。 変後装置 (P-R) から1Pアドレス影板装置 (R-

で、変換内等の転送については特に圏がしていない。 101201 図11に図示されているように、1 Pデータグラム P ー 2 は送信元、送信先のア F レスに変更がないまま 1 Pア F レスに変更がないまま 1 Pア F レスを選がない A P ー 3 として受信される。送信元の1 Pア F レン変後装護 (P ー R) では受信した 1 Pデータグラム P ー 1 の送信元 1 Pア F レスと送信先 1 Pア F レスの両方を変換したが、受信値の1 Pア F レスの両方を変換したが、受信値の1 Pア F レス変換数整(R ー Q)では 1 Pア F レスの変換を行わずに1 Pデータグラム P ー 4 として送信先の端末 B に送信する。

それぞれ図5の81、83、84、85に相当し、図14 の358は図5の37~310に相当する。また、図15の36 【の121】このように、本窓組の19アドリス級鐵線 アス液核療が制活処職力法の実施値のアロー窓が、図14 には液体形 L アゲドレスの液核製液組度処理ソロー、製 图示している。図14及び図1614図542図示したアゥー図 , S55, S57KI 5の51、512、514、513に領出する。従った。図 綴10においては1.P.アドレスの窓機を行う場合と行わな こ場のがあるが、複数を行うが行わないかを判断する方 独言はいくっかの方袖がちる。図14及の図16は1.P.Y.ド 15には送儀先1Pアドレスの変換要否判定処理フロー金 母のアドラス密義独分や第11のような 1 P アドラス密薬 装覆10の使用形象にも適用できるよう、評部したもので 14枚で図15行って石は図られより競型家外の部分行うい 1. S63 (S622222) . S64~565, S671221221 ある。2014の851、853(852を含む) たは総数を治路をあ。

<u>ې</u>

【0123】以下、1Pアドレス聚模器 (KーQ) における1PゲータグラムPー3の総信用 IPアドレスの窓板について窓側する。図14の窓線製造制定方法では窓信した1PゲータグラムPー3を発信すると (S21) 50

ドラス数複雑類(PIR)な色液の右右をシェワーク線 ブルを確認する。図11の1 PデーケグラムPー3の送信 治アドレスのネットワーク番号は「172, 201, 10あり、第 複後のネットワーク番号であるので、図14のステップS 52~853~854~856をただる。徐った、11の室やは漢 総治1.Pアドレスは密徽しない。このカーカは一旦密徽 された液体光IPアドレスは再変級しないというもので ある。板線なれれイットワーク機のためるかあかは、原 添した液体光子サアドアスのネットワーク維命が第一の れ、液循語 ニアア ドラスのネットワーク維 歩ん 第一のネ 1 P ア F レ ス 変 数 数 数 (R - Q) は 法 信 法 信 元 の 1 P ア や数数的線ケーング112 を鉛線しているのか、このゲー ネットワーク毎歩だ圧揺のラーキングドーンろれ影響が シャワーン維ルガネシャローク権の被害語線サード与言 記録されているか必を確認する (S52)。 簡述のよ れていないことからも判断することができる。 9

【0123】数行、液瘤粘ードアドレスについて続す。 1Pザータグラムドー3の液瘤粘アドレスは「172.16.3.7」となっているが、液球のメータでは100データグラムが関ーネットワーク等サ「172.16」を使用するネットワークの液面であるの地でできない可能性がある。しかし、1Fアドレス変複数酸(R-Q)では前述のように1PデータグラムP-3の液積光アドレスがネットワーク等の変数が変数が172.16」を表現を大いスクライアー3の液積光が下レスがネットワークをの変数が変数が表示している。後先の数数をの1Fアドレスと一数することから、淡循光が変数されていることのは他にある。後のた、淡縮光が多数をする。

101241 総信店1 PV ドワスの密義の解析にしいたは、場際先ソドレス (172.16.3.7) ボネットワーク等等後に要サーブル (Q) 112 の激素線のネットワーク等サとして記録されているのか、図160 スケッケ3 62→3 64→3 64→3 66かたどめ。 危った、この密には地位地・PV ドレスも登録しない。 かした、1 PV ドレス経験なした1 PV ドレンを登録されたもの。 あった、1 PV ドレス経験ならに1 PV ドレンを登録されたも

9

(S)

【O 1 2 7 】 安に、送信先ネットワークが複数存在する場合について図に及び図13を用いて説明する。図12次の図13を用いて説明する。図12次の対策にはネットワークPから等信する相手ネットワークがネットワークQとネットワークRの2つ存在する相合配表しているが、1 Pアドレス変換装置10の設置形態に図12及び図13に示す2種類がある。

「0128] 図12は液溶光のキットワーク「たん」ドアス炎素機能10を収離する形態や図ボしている(個本の1 Pアドレス変複装置10を指す場合には1 Pアドレス 後後波線 (P-Q) のように割せ)。こま、キッドワーク Pがの離れ A からキットワーク Pがの端末 B 並れはキットワーンR がの端末 C に対してパケットを送縮するものとし、端末 A、B、Cの1 Pアドレスをそれぞれ F アドケス A、B、C に続す。1 Pアドレスをそれが充 F アギカシン・メンタイベート 1 Pアドレス にあるが、端側の値から、3 シの1 Pアドレスが個一であるとして簡単する。

80

【0129】薬産光の鑑米は抽事の1Pアドレスやドメインをから争るのが牽通やものが、 鑑米入が塩米Bのドメインをから鑑米Bの1PアドレスBを包の銀汗Bのドガンをから鑑米のが、 鑑米Bの1PアドレスBを含めて、 経来Bの1PアドレスBを包含に、 経来Bの1PアドレスB(=人=トレス変複数(PーQ)によって行われる。現に消費数されると、1PアドレスBが倒数数(PーQ)によって行われる。現に消費数されると、1Pアドレス系複数数(PーQ)かのネットワーッP(具体的には鑑米Aのデンナルト・ルータなど)に対して1PアドレスBに対する通信に使用されるものにとが適価される。

0

でも「APMをあまる。 【O130】 煮った、糯米々が淡緑先1Pグドレスに1 PグドレスEや括約した緑砂には1Pグドレス彩蒸彩線(PーK)が30歳のれらことはなく、1Pグドレス彩酸 袋酸(PーQ)が繊択される。本の後、雑米々がネットワークR内の鑑米のと過級条件やおかの場合には軽に、

9% したIPグドレス被後減縮(P - R)を介した過程が行むれる。なお、1 P / ドレス突後減減(P - Q)は1 P / ドレスを破壊減(P - Q)は1 P / ドレスBに液線(減酸にはネットロ

【0131】図13はひとつの1Pアドレス変換装織10を後数のネットワークに対した共用する形態を図示した。 る。1の場合には残に高くたように通信を行う2つのキットワークの組み合うなごとにネットワーク 番号管 環ケーブル11 と番号を選手・ディーン・12 を確える(ただし、2つ記載されているネットワーク番号管理テーブル(P) は通信相手のキットワークを回避に凝りできた。たりない非式共用にしてもよい)。1の形態では、44米カウの4米Bに対する実施に、1PアドレスEを受信したときに、1PアドレスBの変換後の1PアドレスBを発信したときに、1PアドレスBの変換後の1PアドレスBを発信したときに、1PアドレスBの変換器デーブル112を選択する必要があるが、1たは一回後用された変複後の1Pアドレスタを選集して使用したいようにすれて変換を開発された。1

8

【0132】このようにすれば、例えば、端末日の1P プドレスBを1PアドレスEに変換したとき、1Pアド レスE (実際にはネットワーク番号部分のみ) が1Pア ドレスBと対応して記録される番号変換能像デーブル!! 2 は番号変換能像テーブル (Q) のみとなるので、1P アドレスEの変換部の1Pアドレスを探すときにすべて の参号変換記録テーブル1IL を順次検察すれば番号変換 影線テーブル (Q) が見したる。しかし、1Pアドレス の変複を行った鑑に、影検後のネットワーン番号を使用 したネットワークの織別権報を別確記録しておけば、す 人ての番号変換に、変換後のネットワーン番号を使用 なんの番号変複・一ブル1II を複雑することなく直接所 線の番号変複に終た・ナブル1II を複雑することなく直接所

きる。 【0133】 (補原参項)以上、脳2乃策図15を用いて本発明の1Pプドレス変養緩緩の実施値を設置したが、図示された内容は実施側の一部に過ぎず、本発明が図示された内容に設定されるものでないことは初論である。例えば、本発明の1Pプドレス変換緩離して図示しているが、本発明の1Pプドレス変換緩緩のして図示しているが、本発明の1Pプドレス変換緩緩の後継をサータなどの内部に強えるようにしても本発明の効果が得られることは明白である。

[0134] また、照2に本発明の1Pアドレス変換数

Ċ , (m, (2) (2) (3) (4) 終題ならつの

の構成方法は多種多様であり、本発用が因がされた構成 、IPVFワス変数総無額12やドメイン協務系数 シャワーン後の発展第二の参照の一部や的単語に左下談 11 暖気の気をつのかなでいがは温熱がある。 飲み起こを 的無部13の機能の一部やメモリ16時に設けため各等制の **水田 ひよー** 難のジーアション維護を図示したころが、 数形は縦からなか。

であせず行踏機なわたでもが、アメイソ発表したほのも れ、その機能が1.F.アアンス数複雑機の内部に銀けられ 【の135】まれ、図4などにはドンイン発サーバが瀬 密を行う2つのネットワークとは別編の1 に続けられて のネシドワークのいずれが存続けられたいたもれた。余 たも存金田の台東は窓むのない。

コアアアスの複数スターンも選択した以来 【のよる6】また、神経明に複雑するネットワーク維持 **発程しれが、サンネット番号は8アット単位が設定する** ものかはなく、存金型になった奴骸やのチットワーケ棒 歩る8ビットの鑑数俗に限定されるものでない。これと に各種の変形が考えられ、本発所が記載された変換パタ はセンジット線をかねるためアットの熱数症の室下にひ ージ行政係 á 4 4 4 5 2 1 と 4 線 シ 新 か も な 5 2 認識フト

【0137】既行、107777大分級数するががかを組 法以外の方法によってもよく、それによって本発明の効果は変わらない。 数する力法は図14及び図15に図示された数核製造性分

けられるが、国じより日ネットワーク組合数額をむたべ アントの物法と経路線板のみを行うユータと現なり、1アンケットのくッダ化に設定されている議院出や送信託 【発明の効果】以上、範囲したように、本発明の1.Pア ドワス級線装額はグライベート」アアドラスを使用する **ペットワーケ照か温証物がい初空に水シャワーケ照言数** の1アゲデフスを残骸する数額をもつれる、以下のよび **分级联外旅籍十分。** 80 F G

米数が御服され、通信方面もネットワーク側からの選信 を行来シャワージ題や数額を参、グロースカーロアドフ スを散得する必要がないため、国時に漁賃が行える教が 【0139】脚ち、従来のインターネットを介して総総 ナや女法かは通俗時のみグローバル1アプドアスや戦線 して繊維を行うれる、製練できるグロースルコアドン スの数の観念からアサイベート1Pアドラス多級阻する ネットワークがネットワーク外の阿路に通信がたから権 **汗殿のむたこれが、参郷豊をは、インターネッド的存が** 数率するグローズルコアドアスの数行より無限がれる ロカがなく、ガめの8米シアジークぞのかも在肝緩光や整備コケ技器を作って数額を行って対象のようだかがの。

30 アドワスを変換するために繰った端末に接続されること スをもし鑑米を設備するのしのよットワーグ配に第一 アルイスードコアドデラス物もも経済が存在したもしず 01401世代、後衛既がは、ジシイベート1Pド

アジイスートエアとドラスの教室など、鉄行禁錮された 【0141】 また、1Pアドワスの液域に綴じたネッド ペッテンーシ囲ら組織を含っ 変言、 こをベッセレーシの機械を指断する対解がから、

ープチなどの複数や子なくかが、チーンゲ楽型など参信 ワーケ癖号のみを受験するため、突後のために必要なデ む皮薬類組を物等にく行うことがためる

ドレスのクラス参変更ずることができるため。IPYドレス変数の際に使用できるネットローク番号の数につい トの無然が少なく、正省、無米にかながられ」サアドラ スのクサスが異なるネシャワーグを中継する通信が可能 [0142] 熨に、「Fグドレスの変換に際して1 Fグ

<u>ې</u>

アンドラスや飲用をやチットローク脳の通信や、無慾が で、インダーペット運締絡無力のネックがなられてめず ロースケーアアデフスの各部状態の微性行物減緩中的な が、ネットローク緊迫揺の発展に寄与するところが綴め に、グロースルIPFドレスの被用機会を少なくするた 【0143】以上のように、本条明は、アディペート1 少なく、から、効療を合作やいアや耳窩がするとがあ と大学と

【図紙の簡単な説明】

8

- 者を思り納を養成図
- 者強悪の諸権医グーナジョア権民国
- **科部部の別格室機能権税国(1)** [SS 3]
- **春楽瓶の景橋窓一でアドアス教装名画レロー**
- 者を思ら別権塞アメイン産業制裁的編レロ XX (2)

M

0

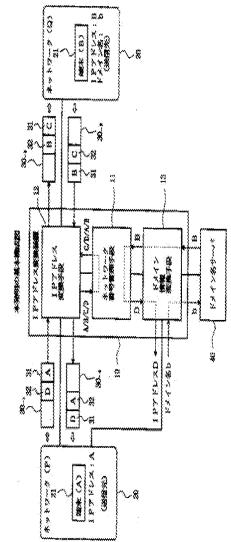
- 特後型の緊痛強化ドドロービルが子権高短 養総題の被矯塞 コアドアス教教/メターン <u>88</u>
- **そ郷型の緩猛窓10アアフス耐燃スターツ** [6 W <u>ب</u>
- **特施型の域権室をシャワーク聯の振鶴駅後** 101 0
- **本窓出の実施図1アアアリビ教授施設** 名無フロー図 [13]
- **そ逸歴の武橋窓IPドドワス煮被霧霧霧** 短額図 (1) 影響図 (2) 121

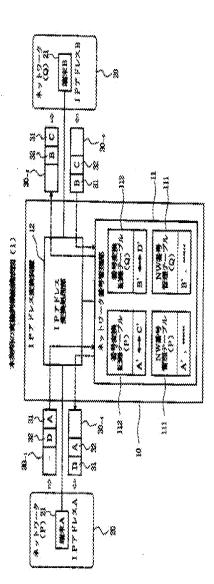
- **将第四の資務金 L P ア ドラス被機強縮接続** 労権国(の) S = S
 - 者象記の属権艦1.アアドラス級複数危性無 会職ショー派 くこう
- **春楽県の実績鑑1Pアドレス教験服治主派** 処理フロー図(3) (0) <u>...</u>
 - 1 アアドラスの構成物間図(1) w W
- 1 アンアンンの様成総制器 (2)
- 将来被器の声いかーチジで数額の中屋与縦 ~ (X)

(28)



X





20.00

2000年とそのは…この機能が必要を

かったり 一分の サンドング MEEM あの数数 CFU 3 アンドラス族電影機 48 13 ** 150 **B###**# 窓様 ムソゲン イーベ素 1 400 *****

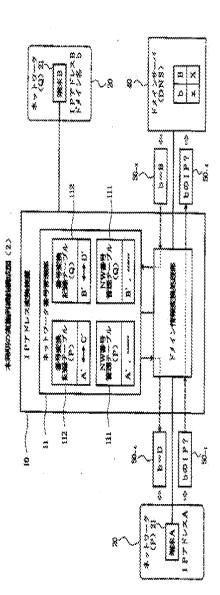
(C)

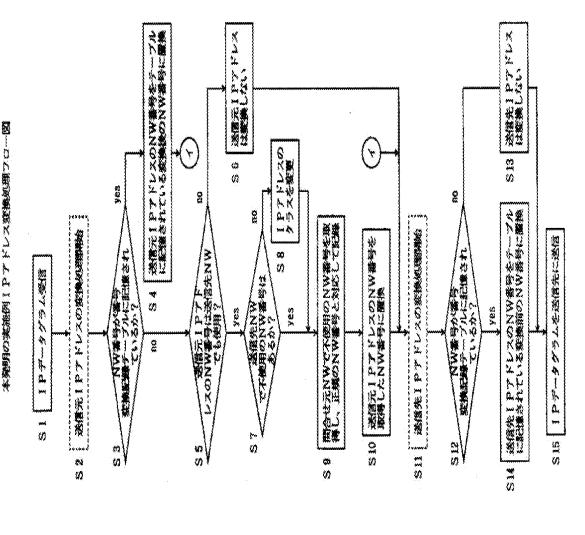
本が確認が発展してアドンスをでくが一ン(1) (B) クツス本を関えまれる・レジーン書ものも本書書する方称

| *** | 88 | | 無無 | 纂 | **** | | * | * | |
|-------|-------------|----------------------------------|----------|----|------|------|----------|-----|---|
| 23XA | DORA IPPELA | 92 | EH. | æ | Z | | 1 | į | |
| | サンキットシスク | 28 28 28 28 28 28 | ණ් | ದ | 0 | | | r. | |
| 25×28 | 1 PTFVX | 335 | 38 | æ | æ | 172 | 25 | 対 | Ħ |
| *** | サンキットマスク | ** | 150 | ø | Ð | 28.2 | 3 | ರ | 5 |
| 45×C | コアナドレス | 136 | 3 | 엺 | 13 | 180 | 168 | 200 | H |
| | なだれるの女性本 | 8 | 388 | ** | æ | 25 | 28.65 | 333 | G |

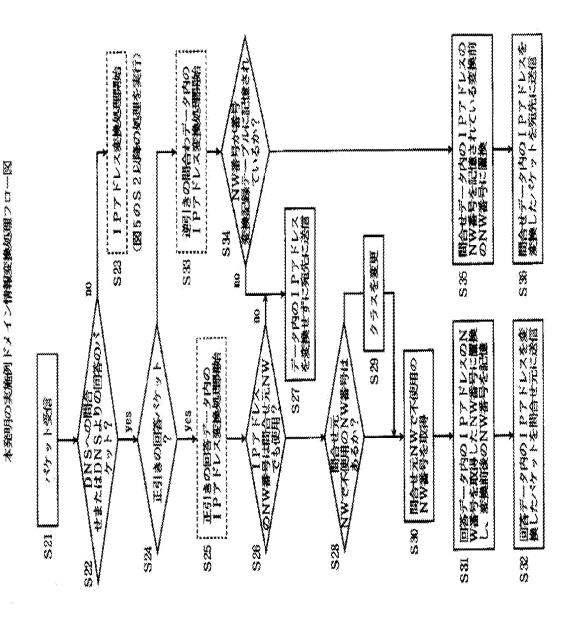
(3) かかスを表現的ながにサブキャト華やを含むキットロータ権効の表演する方法

| THE PROPERTY AND | 333 85 | | 第 | * | eren | | 桑 | # | |
|------------------|-------------------------------------|-----------|----|-----|------|------------|--------|-------|-----|
| 35XA | SSAA IPTKLA | Ħ | -1 | 25 | x | ದ್ಷದ್ವ | ğĕ | 444 | amz |
| | 今とかな キャバル | × | 88 | 382 | 0 | 25.5 | 833 | 35.5c | 8 |
| 99XB | | E | á | 3 | # | <u> </u> | ಶ್ವಚಿಕ | 848 | xxx |
| | #3***** 88 | 8 | 2X | 200 | 0 | 188 188 | 100 | 23.05 | ¢ |
| 9 3 XC | のシスの サンキット機略を食りなられる。CD MO製木材がの製造が終一 | # C. ASS. | * | 8 | 9 | ****** | 小養養 | - | |

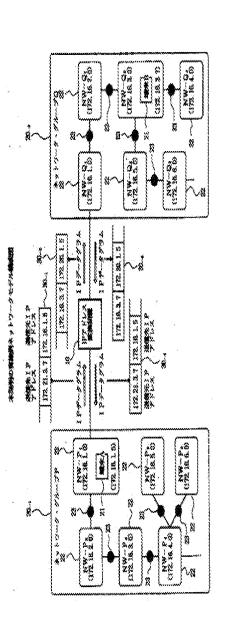




[e 3]



[图7]



2 2 2

イ格をCONTEST F アドドラス後後を構みを選ぶ金数5 (8)

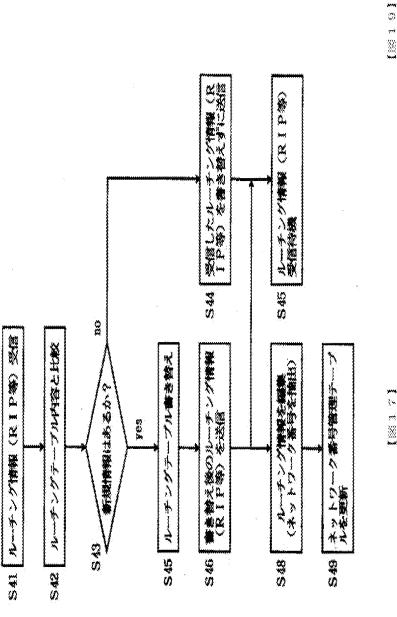
を記述の政権を1 ロンドンスを確認なケーン(2) (3) クシスを発展してアンチャナ権の各位によってローン権法を指摘する人法

| 1925 1935 |
|---|
|---|

| 8~ | -312 * cq.> | 21 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 | *^ | -312 * 1.7~ 5 (8) | III TPTFUAC |
|--------|-------------|--|----------------|----------------------------|-------------|
| SPEPVX | ・ 一般の数数数に | NOTE OF STATE OF STAT | PPFVARME (P-R) | 集の数数を記 業を一次の (P) (E) | ** |
| 7 | 112 | 113 | ******** | 112 | 311 |
| 8~ | | \$ 5. * | # # KA | 4 | |

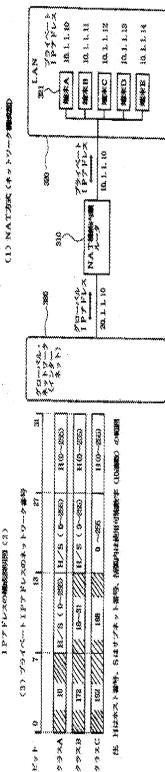
[EN 1 0]

本発明の実施的のネットワーク番号情報更新処理ンロー図

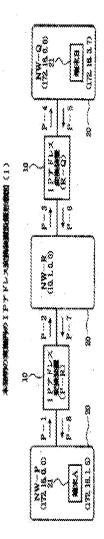


1 1 1 X

京条女権のイソターボット教養が近世の間 (1)



T T



| - | SP-24MO | | IPYFUX MEN (P-R) | · 教教教皇 | Š | .24 | | こなどドラス朝観光機構(女一〇) | - BENEVAL | ×××××××××××××××××××××××××××××××××××××× | O- |
|---|---|---------------------------------------|------------------|--------|------|------------|----|------------------|-----------|--|---------------|
| | アドレス機能は アドレス教育的権 病 鏡 アドレス教の的権 アドレス教の影響 第 稿 アドレス教の影響 |).). | SUCK BROKES | 縣 | ¥ | 1. × 2000 | 8 | アンがの対象 | * | 1 | アスをのが |
| 2 | ************************************** | Ž | 172.18.1.5 | · · | £ 73 | 172.30.1.5 | 2 | 32 172 20 1.6 | * | 140.55 | THE SEL |
| , | ************************************ | e A | 172, 31, 3, 7 | * | 형 | 172.18.3.7 | 63 | 175 18.3.7 | ž. | * | 172, 18, 3, |
| 2 | 34877 FLS HD 172.2.27 4 AD 172.21.27 HD 172.21.27 HD 37 172.21.37 | HE 7.5 | 172.22.3.7 | * | 3 | 172 21 27 | 数 | 172.23.3.7 | 1 | 3.3 | 172 18 3 |
|) | 388 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 | ~ ~ ~ ~ ~ ~ ~ ~ ~ ~ ~ ~ ~ ~ ~ ~ ~ ~ ~ | 172.18.1.5 | ***** | ž | 172.16.1.8 | ş. | 172 18 1. 5 | ļ | ų, | 172, 83, 2, 8 |

・本学学の実験が、FFFに対象権が確認を発展が変数(3)

[E23]

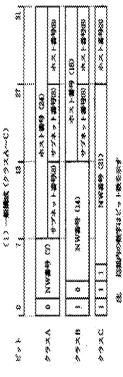
1 アナドレス会社会職(アーロ)

サーロ経過デージを取

8

9 - 3

ことがアンスの意味の影響には (1)



4000

2

W.C. CO.

133

22

100 (S)

お親かの歌作はにいて敬称を必ず

33

132

I PY KUXA

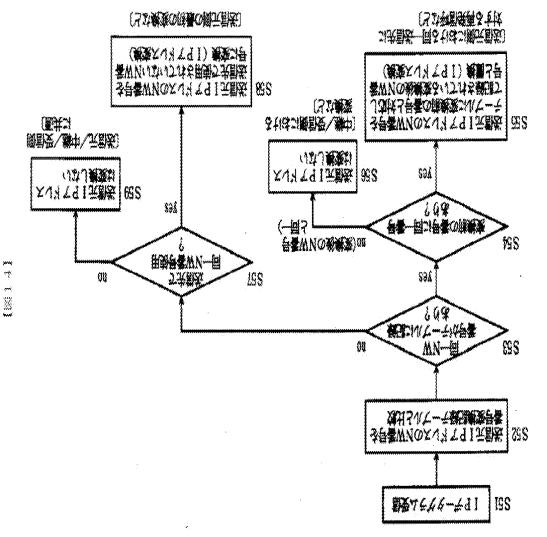
2・天理議を一が発

NW WASH

NW SEPTEMBER

| 1 ゲンドングの 事務を存在 (建) | ю н. я. н | χ. Χ | 3003. | |
|-----------------------|---|------------------------|------------------|--|
| 177 | E H | 128 20 H. H | 186, 30, 100, 18 | |
| 7 | H (9-250) | H (0-22) | | |
| 183 | 0 -127 8.9% 0-2553 S.9% 0-2553 H (0-2553 | S/B(8~285) H (8~225) | 03-62E | |
| 233 | £/8K 0~2553 | 108 ~191 0 ~255. | HBE223 0955 | |
| 7 | 0 ~127 | 133 ~191 | 198 223 | |
| 7, 7 | ** | 85 K 60 6 | A X C | |
| | | | | |

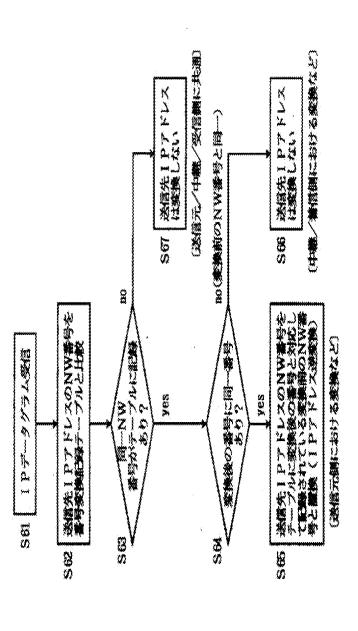
第、日はホスト等等、3はサブキット義格、抗魔性は延9時间義務等(13基数)の網路



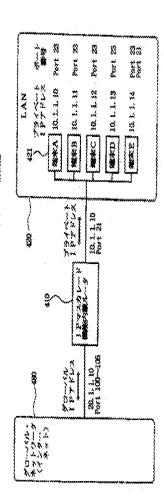
(1) 四一口「野域元計石製館表 K V H T 4 I 機能実の利容本

[32] 1 G

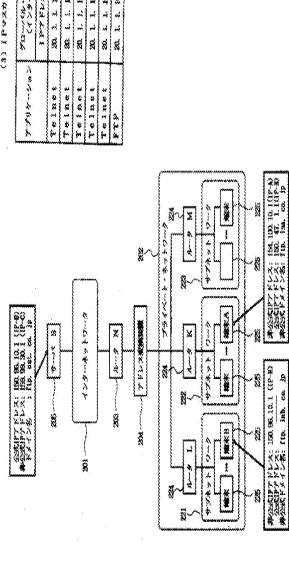
本発明の実施成 I Pアドレス変象駅前半距の銀ンロー図(2)



[18320]



公本は大学の人 ソケーキッ アンサータン からかん からかん



- CV

実を技術のインターネットが概念が実際(3) (3) 1 Po スカワードが**式(1 Pフド**リスが記念)

| 1201-4014 | *ロー(4・** | ************************************** | がひしてみ・ボットの一を整 プルメス・ド・ボットの一の | 2 h 20 m 2 18 |
|-----------|---------------|--|-----------------------------|--|
| | まなずだひま | *** | IPFFVA | が一十十十二十二十二十二十二十二十二十二十二十二十二十二十二十二十二十二十二十二 |
| Teiner | 22 3, 1 30 | 88 | 36. 1. 3. 30 | n |
| Telnet | 222 1. 1. 168 | 104 | 19 T T 13 | 22 |
| Telact | 201 1. 10 | 201 | 18 L L 12 | 23 |
| Telaet | 23, 1, 1, 10 | 103 | 10. L. L. 13 | 83 |
| Telnet | 20. 2. 3. 10 | ă | 13. S. 14 | 8 |
| 424 | 22. 1. 1. 10 | 135 | 10. 1. 2. 24 | N. |